Scheduling 2

Round Robin

***** Nguyen

2. November 2020

Inhaltsverzeichnis

- 1. (Nicht-)Unterbrechende Scheduler
- 2. Round Robin
- 3. Round Robin Beispiel
- 4. Aufgabe
- 5. Fazit

(Nicht-)Unterbrechende Scheduler

Konzept

Konzept

Unterschied

Nicht-unterbrechende Scheduler lassen alle Prozesse vollständig durchlaufen, bevor es die nächsten an die Reihe nimmt.

Round Robin

Funktionsweise

Quantum

Unterteilung der Arbeitszeit in Zeitslots

Warteschlange

Wenn ein Prozess innerhalb eines Quantums nicht fertig ist, wird es wieder hinten an die Warteschlange gesetzt.

Round Robin Beispiel

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170 ms

		Ver	bleibe	ende Z	Zeit				
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

		Verbleibende Zeit							
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

	Zeitstrahl								Verbleibende Zeit			
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3			
0ms	P0				P0 join	150						
30ms	P0	P1			P1 join	120	250					
100ms	P1	P0			Rotate	50	250					

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

	Zeitstrahl								Verbleibende Zeit			
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3			
0ms	P0				P0 join	150						
30ms	P0	P1			P1 join	120	250					
100ms	P1	P0			Rotate	50	250					
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50				

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

Zeitstrahl							Verbleibende Zeit			
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3	
0ms	P0				P0 join	150				
30ms	P0	P1			P1 join	120	250			
100ms	P1	P0			Rotate	50	250			
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50		
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170	

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

Zeitstrahl							Verbleibende Zeit			
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3	
0ms	P0				P0 join	150				
30ms	P0	P1			P1 join	120	250			
100ms	P1	P0			Rotate	50	250			
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50		
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170	
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150			
	•									

Proz	ess	Ankunftszeit	Prozessdauer
Р	0	0 ms	150ms
P:	L	30ms	250ms
P2	2	120ms	50 ms
P3	3	130ms	170ms

		Verbleibende Zeit							
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		
100ms	P1	P0			Rotate	50	250		
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50	
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150		
250ms	P2	P3	P1		P0 finish	0		50	
	1				1				

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

		Verbleibende Zeit							
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		
100ms	P1	P0			Rotate	50	250		
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50	
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150		
250ms	P2	P3	P1		P0 finish	0		50	
300ms	P3	P1			P2 finish			0	170

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

		Verbleibende Zeit							
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		
100ms	P1	P0			Rotate	50	250		
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50	
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150		
250ms	P2	P3	P1		P0 finish	0		50	
300ms	P3	P1			P2 finish			0	170
400ms	P1	P3			Rotate		150		70

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

		Verbleibende Zeit							
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		
100ms	P1	P0			Rotate	50	250		
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50	
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150		
250ms	P2	P3	P1		P0 finish	0		50	
300ms	P3	P1			P2 finish			0	170
400ms	P1	P3			Rotate		150		70
500ms	P3	P1			Rotate		50		70

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

		Zeit		Verbleibende Zeit					
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		
100ms	P1	P0			Rotate	50	250		
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50	
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150		
250ms	P2	P3	P1		P0 finish	0		50	
300ms	P3	P1			P2 finish			0	170
400ms	P1	P3			Rotate		150		70
500ms	P3	P1			Rotate		50		70
570ms	P1				P3 finish		50		0

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer
P0	0 ms	150ms
P1	30ms	250ms
P2	120ms	50 ms
P3	130ms	170ms

		Zeit		Verbleibende Zeit					
Zeit	Slot 1	Slot 2	Slot 3	Slot 4	Event	P0	P1	P2	P3
0ms	P0				P0 join	150			
30ms	P0	P1			P1 join	120	250		
100ms	P1	P0			Rotate	50	250		
120ms	P1	P0	P2		P2 join		230	50	
130ms	P1	P0	P2	P3	P3 join		220		170
200ms	P0	P2	P3	P1	Rotate	50	150		
250ms	P2	P3	P1		P0 finish	0		50	
300ms	P3	P1			P2 finish			0	170
400ms	P1	P3			Rotate		150		70
500ms	P3	P1			Rotate		50		70
570ms	P1				P3 finish		50		0
620ms					P1 finish		0		

Aufgabe

Zeitberechnung

Prozess	Ankunftszeit	Prozessdauer		
P0	4ms	317ms		
P1	105ms	16ms		
P2	220ms	186ms		

Aufgabe

- 1. Bestimme die Wartezeit (Wie viel länger der Prozess als die Prozessdauer braucht) für jeden Prozess mit Quantum $q=100 \, ms$
- 2. Vergleiche die Wartezeiten mit der eines FCFS Algorithmus

Wartezeiten

		Zeitstra	ahl	Verb	leib er	ıde Zeit
Zeit	Slot 1	Slot 2	Event	P0	P1	P2
4ms	P0		P0 join	317		
104 ms	P0		Rotate	217		
105 ms	P0	P1	P1 join	216	16	
204 ms	P1	P0	Rotate	117		
220 ms	P0	P2	P1 finish & P2 join		0	186
330 ms	P2	P0	Rotate	17		
430 ms	P0	P2	Rotate			86
447 ms	P2		P0 finish	0		
533ms			P2 finish			0

Wartezeiten

		Zeitstra	ahl	Verb	leib er	rde Zeit
Zeit	Slot 1	Slot 2	Event	P0	P1	P2
4ms	P0		P0 join	317		
104 ms	P0		Rotate	217		
105ms	P0	P1	P1 join	216	16	
204 ms	P1	P0	Rotate	117		
220 ms	P0	P2	P1 finish & P2 join		0	186
330ms	P2	P0	Rotate	17		
430ms	P0	P2	Rotate			86
447ms	P2		P0 finish	0		
533ms			P2 finish			0

Prozess	Start	Ende	Wartezeit (RR)	Wartezeit (FCFS)
P0	4ms	447ms	126ms	0ms
P1	105ms	220ms	99ms	342ms
P2	220ms	533ms	127ms	0ms

Fazit

Fazit

- Alle Prozesse werden hier mit der gleichen Dringlichkeit bearbeitet
- Es wird sicher gegangen, dass kein Prozess verhungert
- Niedrige durchschnittliche Verweilzeit für alle Prozesse
- Worst-case lässt sich leicht berechnen
- Algorithmus ist leicht zu implementieren
- Das Quantum muss gut gewählt sein

Literatur

- Wolfram Burgard. Systeme I: Betriebssysteme, Kapitel 7
 Scheduling. (letzter Zugriff: 2020-11-01). 2016. URL:
 http://ais.informatik.unifreiburg.de/teaching/ws16/systems1/slides/kap07scheduling.pdf.
- Prof. Dir. Margarita Esponda. Scheduling. (letzter Zugriff: 2020-11-01). 2012. URL: http://www.inf.fu-berlin.de/lehre/WS11/OS/slides/OS_V7_Scheduling_Teil_1.pdf.
- R. Bär und G. Bischofberger und E. Dehler und N. Hammer und B. Schiemann und T. Wolf. *Informatik und Informationstechnik*. EUROPA-LEHRMITTEL, 2017. URL: http://www.inf.fu-berlin.de/lehre/WS11/0S/slides/