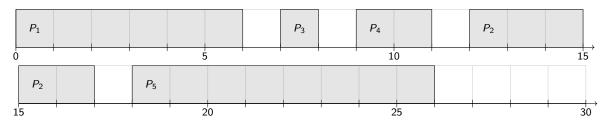
Grundlagen der Systemsoftware

Übungsblatt 4 · Gruppe G01-A · Huynh, Krempels, Rupnow, Speck · SoSe 2015

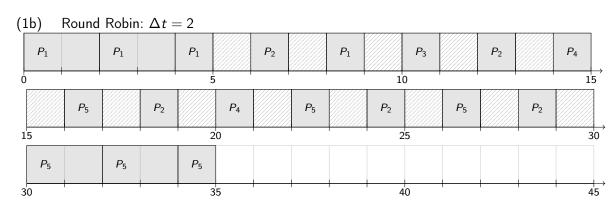


Aufgabe 1: Scheduling-Algorithmen

(1a) Scheduling-Strategie: Beste Bediengüte



Als Bedienzeit in der Formel für die Bediengüte haben wir die Bedienzeitforderung angenommen. Abgesehen davon fehlt eine Definition, ob die Bediengüte proportional oder anti-proportional ist. Wir gehen davon aus, dass eine hohe Bediengüte eine hohe Priorität impliziert.



Aufgabe 2: Echtzeit & Mehrprozessor-Scheduling

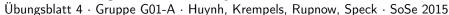
(2a) Wenn die Deadlines aller Aufträge auf unbeschränkte Zeit eingehalten werden könnten, so muss es ein Zeit-Intervall geben, das (1) genau so lang ist, dass es ganzzahlig durch die Periodendauer aller Aufträge teilbar ist und (2) genug Platz für die Summe der benötigten Bedienzeiten der Aufträge im Intervall bietet.

Länge des Intervalls: kgV(4; 7; 3) = 4 * 7 * 3 = 84

Autgabe	Anz. Perioden	Benötigte Bedienzeit		
A_1 :	84 : 4 = 21	\rightarrow	28 * 1 = 28	
A_2 :	84:7=12	\rightarrow	21 * 1 = 21	
A_3 :	84:3=28	\rightarrow	12 * 3 = 36	

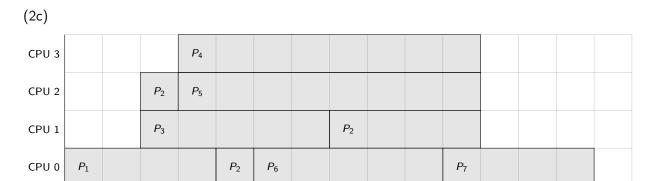
Gesamte benötigte Bedienzeit: 28 + 21 + 36 = 85

Grundlagen der Systemsoftware





Da insgesamt mehr Bedienzeit benötigt wird als im Intervall verfügbar ist, können die Deadlines selbst von einem idealen Scheduler nicht eingehalten werden.



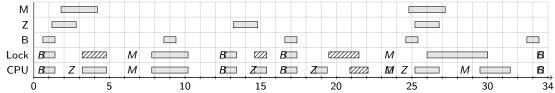
Da die Aufgabenstellung etwas schwammig formuliert war, haben wir angenommen, dass eine kleinere Zahl in der Priorität-Zeile eine höhere Priorität bedeutet, so hat zum Beispiel P_3 eine höhere Priorität als P_2 .

Aufgabe 3a

Aus Gründen der Darstellung sind sämtliche Werte durch 5 dividiert. Dies führt zu folgender Tabelle:

Auftrag	Μ	В	Ζ
Periodendauer p _i	23	8	12
Bedienzeit <i>b</i> _i	6	2	4

und der Darstellung im Intervall [0, 34] mit Prio(B) > Prio(Z) > Prio(M).



Zeitpunkt 12: B wird verzögert ausgeführt, da in [6, 12] M die Semaphore verwendet.

Zeitpunkt 16: Z wird von B verdrängt.

Zeitpunkt 24: M wird von Z verdrängt, Semaphore weiterhin gesperrt.

Die letzte Verdrängung von M durch Z führt dazu, dass in [24, 32] Auftrag B seine Deadline nicht einhalten kann.

Grundlagen der Systemsoftware

Übungsblatt 4 · Gruppe G01-A · Huynh, Krempels, Rupnow, Speck · SoSe 2015



Aufgabe 3b

Als Prioritätsinversion wird die unbeabsichtigte Umkehrung der Prioritäten bezeichnet: Auftrag B konnte Z nicht verdrängen, da die von B benötigte Semaphore noch von M verwendet wurde, sodass Z für eine kurze Zeit eine höhere Priorität als B hatte.