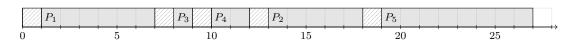
GSS-Übungsblatt 4 zum 28.05.2014

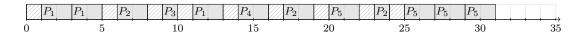
A. Struck, S. Haase, E. Böhmecke 28. Mai 2014

Aufgabe 1

a)



b)



Aufgabe 2

a)

Annahme: Wenn ein idealer Scheduler alle Deadlines in unbeschränkter Zeit einhalten soll, muss ein Zeitintervall (I) existieren, für das gilt:

- a) Es ist (ganzzahlig) durch die Periodendauern $(Pd(A_i))$ teilbar.
- b) Die Summe der Bedienzeiten $(B(A_i))$ im Zeitintervall ist kleiner, als die Länge des Intervalles.

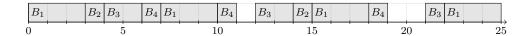
Da $B(A_i)$ durch die Anzahl der Perioden im Intervall $(PI(A_i))$ in Abhängigkeit von |I| steht, ist das kleinste gemeinsame Vielfache der Periodenlängen praktikabel. Daher: |I| = kgV(4,7,3) = 84

Für $PI(A_i)$ gilt: $PI(A_i) = |I| : Pd(A_i)$

$$\begin{array}{c|cccc} Task & PI(A_i) & B(A_i) \\ \hline A_1 & 21 & 21 \\ A_2 & 12 & 36 \\ A_3 & 24 & 24 \\ \end{array} \Rightarrow \begin{array}{c} \sum_{i=1}^3 B(A_i) = 85 > 84 = |I| \end{array}$$

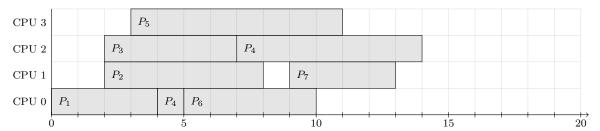
Somit ist gezeigt, dass es selbst für einen perfekten Scheduler unmöglich ist, alle Deadlines bei unendlicher Laufzeit einzuhalten.

b) ii)



c)

Interpretation: Hoehere Prioritaet ist besser.



Aufgabe 3

a)

