## Formeln 1

$$t_{Pmin,i} = minimal => t_{max,i} = \frac{1}{t_{Pmin,i}}$$

$$t_{Pmax.i} = maximal \le uninteressant$$

$$t_{Dmin,i} = \text{minimal zulässige Reaktionszeit}$$

$$t_{Dmax,i} = \text{maximal zulässige Reaktionszeit}$$

- Ausführuntgszeit (Executiontime) = Rechenzeit für eine RZ-Anforderung (ohne Warte oder Schlafzeiten)
  - WCET  $t_{Emax,i}$  -> Erfahrung oder Messen Worstcase
  - BCET  $t_{Emin,i} = 0$  Bestcase

 $T_{Rmax,i} = \text{maximale Reaktionszeit}$ 

 $T_{Rmin,i} = \text{minimale Reaktionszeit}$ 

$$T_{R,i} = t_{W,i} + t_{E,i}$$
 wobei  $t_{W,i}$  Summe aller Wartezeiten

- Latenzzeit 
$$t_{L_i}$$
 - Interrup Latenzzeit - Tasklatenzzeit

$$ho_i = rac{t_{E,i}}{t_{P,i}}$$
 Auslastung dur RZ-Anforderung i

$$\rho_i = \frac{t_{E,i}}{t_{P,i}} \text{ Auslastung dur RZ-Anforderung i}$$

$$\rho_{max,i} = \frac{t_{Emax,i}}{t_{Pin,i}} \text{ Worstcase, max. Auslastung}$$

1. RT Bedingung

$$\rho_{max,ges} = \sum_{j=1}^{n} \frac{t_{Emax,i}}{t_{Pin,i}} \le c$$

 $j=f\ddot{u}r$ alle RZ-Anforderungen, c=Anzahlder Rechnerkerne

Technischer prozess:

- $t_{P,i}$  = Prozesszeit, zeitlicher Abstand zwischen zwei RT-Anforderungen i
- $t_{Dmin,i}$  = minimal zulässige Reaktionszeit
- $t_{Dmax,i}$  = maximal zulässige Reaktionszeit
- $t_{Ph,i}$  = Phase, zeitlicher Abstand zwischen zwei unterschiedlicher Ereignise

## Rechenprozesse:

- $t_{Emin,i}$  = minimale Ausführungszeit BCET
- $t_{Emax,i}$  = maximale Ausführungszeit WCET
- $t_{Rmin,i}$  = minimale Reaktionszeit
- $t_{Rmax,i}$  = maximale Reaktionszeit 4 Zeitlicher Abstand zwischen dem Eintreffen einer RT-Anforderung i und dem Ende der Bearbeitung
- $t_{W,i}$  = Wartezeit, Summe der Zeiten, in der eine Codesequenz arbeiten könnte, aber nicht dran kommt.

## Systemsoftware:

- $t_{L,i} =$  Latenzzeit, zeitlicher Abstand zwischen dem Eintreffen einer RT-Anforderung i und dedm Start der Bearbeitung
- Schedulingverfahren
- 1. RT Bedingung

$$\rho_{max,ges} = \sum_{j=1}^{n} \frac{t_{Emax,i}}{t_{Pin,i}} \le c$$

j = für alle RZ-Anforderungen, c = Anzahl der Rechnerkerne

## 2. RT Bedingung

Für alle RZ-Anforderungen j muss gelten:

$$t_{Dmin,j} \leq t_{Rmin,j} \leq t_{Rmax,j} \leq t_{Dmax,j}$$

$$t_{Dmin,j} \le t_{Rmin,j} \le t_{Rmax,j} \le t_{Dmax,j}$$
Utilization  $u = \sum_{j=1}^{n} \frac{t_{Emax,j}}{min(t_{Dmax,j}, t_{Pmin,j})}$