

# ES Übungsblatt 12

## Gruppe Fr. 8-10

Max Springenberg, 177792  
Daniel Sonnabend, 190748

### 12.1

$\alpha^l, \alpha^u$  sind wie folgt definiert.

$$\alpha^l(\Delta) \stackrel{def}{=} \inf_{\lambda \geq 0, \forall R} \{R(\Delta + \lambda) - R(\lambda)\}$$

$$\alpha^u(\Delta) \stackrel{def}{=} \sup_{\lambda \geq 0, \forall R} \{R(\Delta + \lambda) - R(\lambda)\}$$

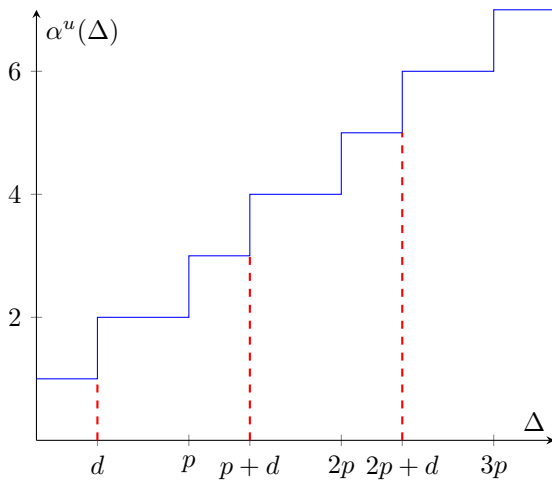
### 12.2

$\beta^l, \beta^u$  sind wie folgt definiert.

$$\beta^l(\Delta) \stackrel{def}{=} \inf_{\lambda \geq 0, \forall C} \{C(\Delta + \lambda) - C(\lambda)\}$$

$$\beta^u(\Delta) \stackrel{def}{=} \sup_{\lambda \geq 0, \forall C} \{C(\Delta + \lambda) - C(\lambda)\}$$

### 12.3



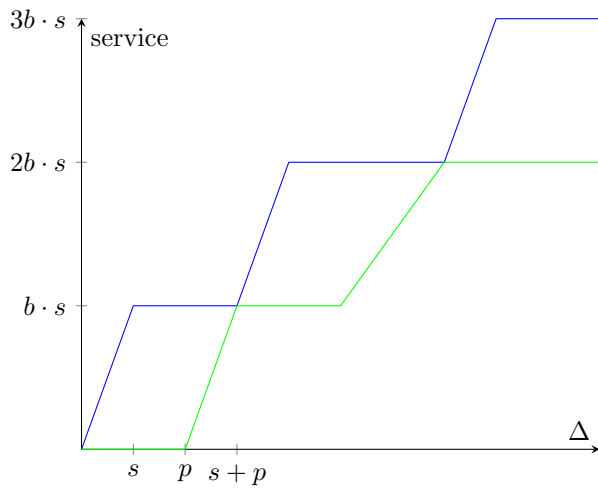
### 12.4

Konkret können wir  $\beta^u, \beta^l$  wie folgt interpretieren:

$$\beta^u(\Delta) B\{\lceil \frac{\Delta}{c} \rceil s_i, \Delta - \lfloor \frac{\Delta}{c} \rfloor (\bar{c} - s_i)\}$$

$$\beta^l(\Delta) B\{\lfloor \frac{\Delta}{c} \rfloor s_i, \Delta - \lfloor \frac{\Delta}{c} \rfloor (\bar{c} - s_i)\}$$

Daraus resultiert das folgende Diagramm für das Beispiel:



## 12.5

partitioniert	global
Jeder Task hat einen Prozessor	Jobs können auf beliebigen Prozessoren laufen
Prozessor schduled eigene Prozesse	Es gibt eine globale "ready queue"
kein on-line Overhead	$M$ höchst priorisierten Jobs werde ausgeführt, mit $M \stackrel{def}{=} \#$ Prozessoren
	hoher on-line Overhead