

# Beispielaufgabe zu Komplexitätsklassen (O-Kalkül)

Untersuchen Sie, ob für folgende Funktionen gilt:

- $f(n) \in \mathcal{O}(g(n))$
- $f(n) \in \Omega(g(n))$
- $f(n) \in \Theta(g(n))$

Es gelten dabei die Definitionen (mit  $n, n_0 \in \mathbb{N}$  und  $c, c_1, c_2 \in \mathbb{R}^+$ )

- $\mathcal{O}(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N}, \forall n > n_0: 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$
- $\Omega(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N}, \forall n > n_0: 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)\}$
- $\Theta(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c_1, c_2 > 0, n_0 \in \mathbb{N}, \forall n > n_0: 0 \leq c_1 \cdot g(n) \leq f(n) \leq c_2 \cdot g(n)\}$

Außerdem dürfen Sie als bekannt voraussetzen:

- $f \in \Theta(g) \Leftrightarrow f \in \mathcal{O}(g) \wedge f \in \Omega(g)$
- $f \in \mathcal{O}(g) \Leftrightarrow g \in \Omega(f)$

$$f(n) = 3n + 5$$

$$g(n) = \frac{\sqrt{n}}{2} + 3$$

**0) Behauptung:**  $f(n) \in \Omega(g(n))$ ,  $f(n) \notin \mathcal{O}(g(n))$ ,  $f(n) \notin \Theta(g(n))$

**Beweis :**  $f(n) \in \Omega(g(n))$ :

**1) Definition anwenden:**

$$f(n) \in \Omega(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N}, \forall n > n_0: 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)$$

(mit  $n \in \mathbb{N}$  und  $c \in \mathbb{R}^+$ )

$$0 \leq c \cdot \left( \frac{\sqrt{n}}{2} + 3 \right) \leq 3n + 5$$

$$0 \leq \frac{c \cdot \sqrt{n}}{2} + 3c \leq 3n + 5$$

$$0 \leq c \cdot \sqrt{n} + 6c \leq 6n + 10$$

$$0 \leq \frac{c}{\sqrt{n}} + \frac{6c}{n} \leq 6 + \frac{10}{n}$$

**2) Wähle**  $n_0 = 100$  **und**  $c = 1$ :

**3) Einsetzen:**

$$0 \leq \frac{1}{10} + \frac{6}{100} \leq 6 + \frac{10}{100} \checkmark$$

**4) Zeige, dass die Aussage auch für alle  $n > n_0$  gilt!**

$$0 \leq \left( \frac{1}{\sqrt{n}} \right) + \left( \frac{6}{n} \right) \leq 6 + \left( \frac{10}{n} \right)$$

geht für  
große  $n$   
jeweils  
gegen 0!

□

## Beweis: $f(n) \notin \mathcal{O}(g(n))$

### 1) Definition anwenden:

$$f(n) \in \mathcal{O}(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N}, \forall n > n_0: 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)$$

(mit  $n \in \mathbb{N}$  und  $c \in \mathbb{R}^+$ )

$$0 \leq 3n + 5 \leq c \cdot \left( \frac{\sqrt{n}}{2} + 3 \right)$$

$$0 \leq 3n + 5 \leq \frac{c \cdot \sqrt{n}}{2} + 3c$$

$$0 \leq 6n + 10 \leq c \cdot \sqrt{n} + 6c$$

$$0 \leq 6 + \frac{10}{n} \leq \frac{c}{\sqrt{n}} + \frac{6c}{n}$$

### 2) Wähle $n_0 = 1$ und $c = 10$ :

### 3) Einsetzen:

$$0 \leq 6 + \frac{10}{1} \leq \frac{10}{\sqrt{1}} + \frac{60}{1} \quad \checkmark$$

### 4) Zeige, dass die Aussage nicht für alle $n > n_0$ gelten kann!

$$0 \leq 6 + \frac{10}{n} \leq \frac{10}{\sqrt{n}} + \frac{60}{n}$$

geht für  
größere  $n$   
jeweils  
gegen 0!

Die Ungleichung ist für große  $n$  nicht erfüllt!

□

## Beweis: $f(n) \notin \Theta(g(n))$

Damit  $f(n) \in \Theta(g(n))$  gilt, muss gem. Satz

$$f \in \Theta(g) \Leftrightarrow f \in \mathcal{O}(g) \wedge f \in \Omega(g)$$

auch  $f(n) \in \mathcal{O}(g(n))$  gelten. Dies ist aber hier nicht der Fall (siehe vorheriger Beweis). Daher gilt:  
 $f(n) \notin \Theta(g(n))$

□