

# Landau-Notation

## Definitionen:

$$\mathcal{O}(g) = \{f \mid \exists c > 0 \quad \exists n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$$\Omega(g) = \{f \mid \exists c > 0 \quad \exists n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : f(n) \geq c \cdot g(n)\}$$

$$\Theta(g) = \{f \mid f \in \mathcal{O}(g) \text{ und } f \in \Omega(g)\}$$

$$o(g) = \{f \mid \forall c > 0 \quad \exists n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : f(n) < c \cdot g(n)\}$$

$$\omega(g) = \{f \mid \forall c > 0 \quad \exists n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : f(n) > c \cdot g(n)\}$$

## Zusammenhänge:

$$\text{A) } f \in o(g) \implies f \in \mathcal{O}(g)$$

$$f \in \omega(g) \implies f \in \Omega(g)$$

$$\text{B) } f \in \mathcal{O}(g) \iff g \in \Omega(f)$$

$$f \in o(g) \iff g \in \omega(f)$$

$$\text{C) } f \in o(g) \implies f \notin \Omega(g)$$

$$f \in \omega(g) \implies f \notin \mathcal{O}(g)$$

## Satz von l'Hôpital:

Für zwei differenzierbare Funktionen  $f$  und  $g$ , mit

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(n) = \lim_{n \rightarrow \infty} g(n) = \infty \text{ bzw. } 0 \text{ gilt: } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f'(n)}{g'(n)}, \text{ falls } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f'(n)}{g'(n)} \in \mathbb{R} \cup \{\infty\}.$$

## Kriterien:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty \implies f \in \mathcal{O}(g)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \iff f \in o(g)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} > 0 \implies f \in \Omega(g)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty \iff f \in \omega(g)$$

# Algorithmenanalyse

---

## Algorithmus bar

---

**Input:** Array  $A$  von Zahlen der Länge  $|A| = n$  mit  $n \geq 2$

**Output:** Zahl  $x$

```
1:  $x := 0$ ;  
2: for  $i := 1$  to  $n$  do  
3:   for  $j := i + 1$  to  $n$  do  
4:     if  $x < |A[i] - A[j]|$  then  
5:        $x := |A[i] - A[j]|$ ;  
6:     end if  
7:   end for  
8: end for  
9: return  $x$ ;
```

---

- 1 Was berechnet Algorithmus **bar**?
- 2 Analysieren Sie die Laufzeit des Algorithmus in Abhängigkeit von  $n$ .
- 3 Entwerfen Sie einen bezüglich der Laufzeit effizienteren Algorithmus für das Berechnungsproblem. Notieren Sie Ihren Algorithmus als Pseudocode und analysieren Sie dessen Laufzeit.