

---

## asymptotisches Verhalten

$f(n) = O(g(n))$  :  $f$  wächst höchstens so schnell wie  $g$ , kann aber gleich schnell wie  $g$  wachsen.

$f(n) = o(g(n))$  :  $f$  wächst weniger schnell als  $g$ .

$f(n) = \Omega(g(n))$  :  $f$  wächst mindestens so schnell wie  $g$ , kann aber gleich schnell wie  $g$  wachsen.

$f(n) = \omega(g(n))$  :  $f$  wächst schneller als  $g$ .

$f(n) = \Theta(g(n))$  :  $f$  und  $g$  wachsen gleich schnell.

### Tabelle

Es seien  $k \geq 1, \epsilon > 0$  und  $c > 1$ . Es stehen die Abkürzungen  $O, o, \Omega, \omega$  und  $\Theta$  für  $f(n) = O(g(n))$ , etc. zur Verfügung.

f(n)	g(n)	O	o	$\Omega$	$\omega$	$\Theta$
$n^k$	$c^n$	x	x			
$\log n$	$n^\epsilon$	x	x			
$2^n$	$2^{\frac{n}{2}}$			x	x	
$n^{\log m}$	$m^{\log n}$	x		x		x
$n!$	$n^n$	x	x			
$\sqrt{n}$	$n^{\sin n}$					
$2^n$	$2^{n+1}$	x		x		x
$2^n$	$2^{2n}$		x			
$n^{\ln 10}$	$10^{\ln n}$	x		x		x
$\log n$	$11 + e^{-n}$				x	
$n$	$n^{1/2} + n^{0.3}$		x			
$n^2$	$n + \cos n$				x	
$1.01^n$	$n^{1.01}$			x	x	
$\log n^2$	$\log \sqrt{n}$			x	x	
$(32)^n$	$1.1^n$			x	x	
$n \log n$	$n + \log n^4$			x	x	
$e^n$	$n!$	x	x			
$n$	$n + \sin^2 n$	x		x		x
$10^n$	$10^{n+2}$	x		x		x
$3^n$	$3^{2n-2}$	x	x			
$n^{\log(\sqrt{n})}$	$(\sqrt{n})^{\log n}$	x		x		x
$n^2$	$\tan n$					
$n^3$	$5^3 + n^3 + \sqrt{n}$	x		x		x