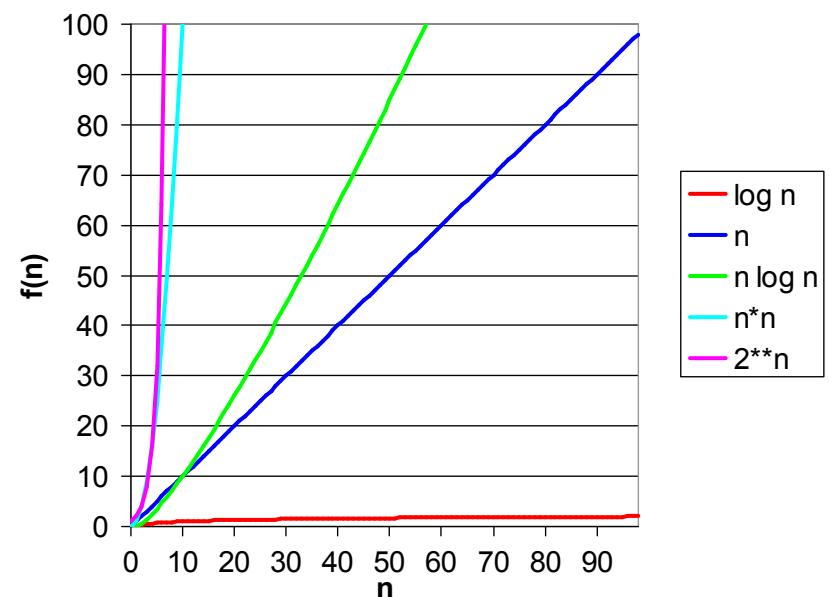




Wichtige O-Klassen

- **$O(2^n)$: Klasse aller exponentiellen Algorithmen**
 - Algorithmen, die ihre Lösung durch systematisches Ausprobieren finden
 - Beispiel: Wie packt man möglichst viele verschieden große Quader in einen Waggon?
 - Hoffnungslos ineffizient für große n
- $\bigcup_{k \in \mathbb{N}} O(n^k)$: Klasse aller polynomialen Algorithmen
 - Gelten als „noch praktikable“ Algorithmen
- **$O(n^2)$: Klasse aller quadratischen Algorithmen**
 - Einfache Sortieralgorithmen sind quadratisch (bubbleSort, insertionSort, selectionSort)
- **$O(n \log n)$: loglineare Algorithmen**
 - Gute Sortieralgorithmen sind loglinear (quickSort)
- **$O(n)$: Klasse aller linearen Algorithmen**
 - sehr gut behandelbare Algorithmen
 - Beispiel: lineare Suche
- **$O(\log n)$: logarithmische Algorithmen**
 - Extrem effizient
 - Beispiel binäre Suche
- **$O(1)$: Klasse aller konstanten Algorithmen**
 - Laufzeit unabhängig von Datengröße





Wachstum einiger Funktionen

n	$\log n$	n	$n \log n$	$n \cdot n$	$n \cdot n \cdot n$	2^{**n}
1	0,0	1	0,0	1	1	2
10	3,3	10	33,2	100	1000	1024
100	6,6	100	664,4	10000	1000000	1,E+30
1.000	10,0	1.000	9965,8	1000000	1000000000	1,E+301
10.000	13,3	10.000	132877,1	100000000	1,0E+12	
100.000	16,6	100.000	1660964,0	1,0E+10	1,0E+15	
1.000.000	19,9	1.000.000	19931568,6	1,0E+12	1,0E+18	
10.000.000	23,3	10.000.000	232534966,6	1,0E+14	1,0E+21	
100.000.000	26,6	100.000.000	2657542475,9	1,0E+16	1,0E+24	
1.000.000.000	29,9	1.000.000.000	3,0E+10	1,0E+18	1,0E+27	
1,0E+10	33,2	1,0E+10	3,3E+11	1,0E+20	1,0E+30	
1,0E+11	36,5	1,0E+11	3,7E+12	1,0E+22	1,0E+33	
1,0E+12	39,9	1,0E+12	4,0E+13	1,0E+24	1,0E+36	
1,0E+13	43,2	1,0E+13	4,3E+14	1,0E+26	1,0E+39	
1,0E+14	46,5	1,0E+14	4,7E+15	1,0E+28	1,0E+42	
1,0E+15	49,8	1,0E+15	5,0E+16	1,0E+30	1,0E+45	

Vor ca $1,0 \cdot 10^{14}$ msec habe ich meine Pyramide gebaut



Die Sonne wiegt ca. $3,0 \cdot 10^{35}$ g



Machbarkeitsüberlegungen

- Angenommen:
 - im Test zeigt sich, dass ein Programm für 10 Datenwerte 1 sec benötigt
- Wenn der Algorithmus Komplexität $O(f(n))$ hat, wieviele Eingabedaten kann er in 1 Tag, 1 Jahr, 10 Jahren, 1000 Jahren verarbeiten?

Komplexität $O(-)$	Gegeben: 1 sec	Verarbeitbare Datengröße			
		1 Tag	1 Jahr	10 Jahre	1000 Jahre
n	10	864000	315360000	$3,1 \cdot 10^{14}$	$9,9 \cdot 10^{18}$
$n \cdot \log(n)$	10	165551	4724923	41402010	$3,3 \cdot 10^9$
$n \cdot n$	10	930	17758	16506697	3153600000
$n \cdot n \cdot n$	10	95	681	64830	2150492
2^{**n}	10	20	35	38	45

- Folgerung
 - Polynomiale Algorithmen skalieren auch auf große Datenmengen
 - Exponentielle Algorithmen sind für große Datenmengen wertlos