



## Komplexitätstheorie

Einführung und Überblick

Helmut Veith  
Technische Universität München

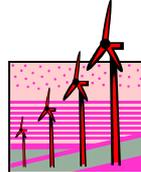
## Softwarequalität

Zentrales Thema der Informatik

40 Jahre Software Engineering  
40 Jahre Software Krise

### Qualitätskriterien

Was ? **Korrektheit**  
Wie ? **Skalierbarkeit**  
Wer ? **Sicherheit**



Welche Probleme können  
algorithmisch gelöst werden ?

## Unentscheidbarkeit

**Es gibt keine Software, die fehlerfrei**

... toten C-Code beim Compilieren entfernt.  
... Polynomialgleichungen in Z lösen kann.  
... die Gleichheit zweier SQL-Abfragen feststellt.

**Und zwar aus prinzipiellen logischen Gründen.**

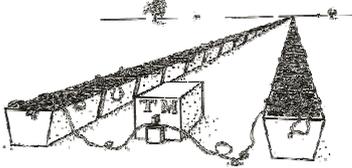
## Alan Turing



Cambridge, 30er Jahre

## Turings Maschinenmodell

Radikal einfaches Maschinenmodell.



Erlaubt generelle logische Schlüsse über Software.

➔ Nächster Vorlesungstermin.

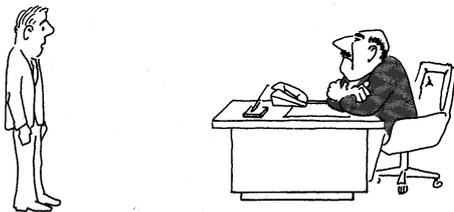
**Unentscheidbar**

**Satz von Rice**  
*Die nicht-trivialen Eigenschaften  
von Software sind nicht entscheidbar.*

**Entscheidbar**

**Nicht Effizient**

**Effizient**



"I can't find an efficient algorithm, I guess I'm just too dumb."

**Welche Probleme können  
algorithmisch gelöst werden ?**

**Welche Probleme können  
effizient  
algorithmisch gelöst werden ?**

**Unentscheidbar**

**Satz von Rice**  
*Die nicht-trivialen Eigenschaften  
von Software sind nicht entscheidbar.*

**Entscheidbar**

**Nicht Effizient**

**Effizient**

## Garey & Johnson: Computers and Intractability

Time complexity function	Size n					
	10	20	30	40	50	60
$n$	.0001 second	.0002 second	.0003 second	.0004 second	.0005 second	.0006 second
$n^2$	.001 second	.004 second	.009 second	.016 second	.025 second	.036 second
$n^3$	.001 second	.8 seconds	21.6 seconds	64 minutes	125 minutes	216 minutes
$n^4$	.01 second	16 seconds	810 seconds	1024 minutes	15625 minutes	129600 minutes
$2^n$	.01 second	1.0 minutes	17.9 minutes	12.7 hours	35.7 days	366 centuries
$3^n$	.02 second	.1 minutes	1.5 years	1.3 centuries	1.3 × 10 <sup>11</sup> centuries	

Polynomieller Rechenaufwand

Exponentieller Rechenaufwand

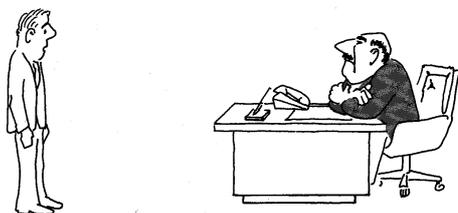
Figure 1.2 Comparison of several polynomial and exponential time complexity functions.

## Garey & Johnson: Computers and Intractability

Time complexity function	Size of Largest Problem Instance Solvable in 1 Hour		
	With present computer	With computer 100 times faster	With computer 1000 times faster
$n$	$N_1$	$100 N_1$	$1000 N_1$
$n^2$	$N_2$	$10 N_2$	$31.6 N_2$
$n^3$	$N_3$	$4.64 N_3$	$10 N_3$
$n^5$	$N_4$	$2.5 N_4$	$3.98 N_4$
$2^n$	$N_5$	$N_5 + 6.64$	$N_5 + 9.97$
$3^n$	$N_6$	$N_6 + 4.19$	$N_6 + 6.29$

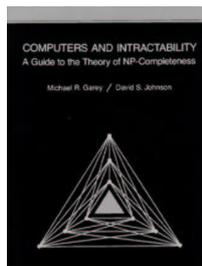
Figure 1.3 Effect of improved technology on several polynomial and exponential time algorithms.

## Garey & Johnson: Computers and Intractability

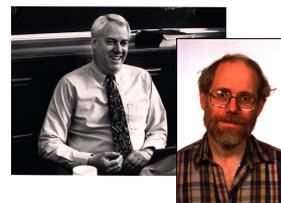


"I can't find an efficient algorithm, I guess I'm just too dumb."

## Garey & Johnson: Computers and Intractability



NP-Vollständigkeit



## researchindex.com

### Most cited articles in Computer Science - May 2003 (CiteSeer)

Generated from documents in the [CiteSeer](#) database. This list does not include citations where one or more authors of the citing and cited articles match. This list is automatically generated and may contain errors. The list is generated in batch mode and citation counts may differ from those currently in the [CiteSeer](#) continuously updated.

All Years 1990 1991 1992 1993 1994 2001 2002 2003

Next 200

1. Doc. [Context](#) 3327 [GJ79] M.R. Garey and D.S. Johnson, *Computers and Intractability: A Guide to the Theory of NP-Completeness*. Freeman, New York, 1979.
2. [Book](#) [Context](#) 2810 [12] Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, and Ronald L. Rivest, *Introduction to algorithms*. The MIT Press, 1991.
3. Doc. [Context](#) 2269 [25] C.A.R. Hoare, *Communicating Sequential Processes*, Prentice-Hall International, 1985.
4. [Book](#) [Context](#) 1736 [Gol89] David E. Goldberg, *Genetic Algorithms in Search, Optimization, and Machine Learning*. Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1989.

"To become a good algorithm designer, you must understand the rudiments of NP-completeness."

## Perebor: Brute Force Search



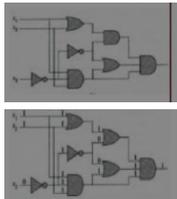
Yablonski  
MGU Moskau



"On the impossibility of eliminating Perebor in solving some problems of circuit theory." (1959)

## The \$ 1.000.000 Problem

Existiert ein polynomieller Algorithmus für folgende Frage:  
 Kann ein Gatter eines kombinatorischen Schaltkreises je 1 werden ?



**CIRCUIT SATISFIABILITY**

## UNO Problem

Kann eine Gruppe n Delegierter so um einen runden Tisch plaziert werden, dass keine Feinde nebeneinander zu sitzen kommen ?



Graphentheoretisch: Hamiltonian Cycle ?

## Scheduling Problem

Kann eine Menge von n abhängigen Aufgaben innerhalb von t Zeiteinheiten eingeplant werden ?

Fahrpläne Mo-Fr über Stadtzentri (U6 + 291, 691)		Fahrpläne am Wochenende und über Feiertage	
Linie	Stations	Linie	Stations
U6	U6-Stationen	U6	U6-Stationen
291	291-Stationen	291	291-Stationen
691	691-Stationen	691	691-Stationen

## Färbbarkeitsproblem

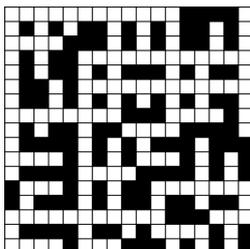
Kann eine Landkarte mit 3 Farben koloriert werden, sodass Nachbarstaaten unterscheidbar sind ?



4-Farbensatz

## Kreuzwortproblem

Kann ein Kreuzworträtsel mit Wörtern einer Liste vollständig gefüllt werden ?



## Rucksackproblem

Gegeben eine Menge von Wertobjekten unterschiedlichen Gewichts und Wertes. Kann ein Dieb mit einem Rucksack mit Maximalgewicht M den Wert W erzielen ?



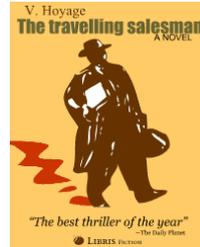
## Programmkompression

Kann ein C-Programm durch Verwendung von #define auf Länge N reduziert werden ?



## Travelling Salesperson

Kann ein Vertreter n Städte bereisen, und dabei nicht mehr als K Kilometer zurücklegen ?



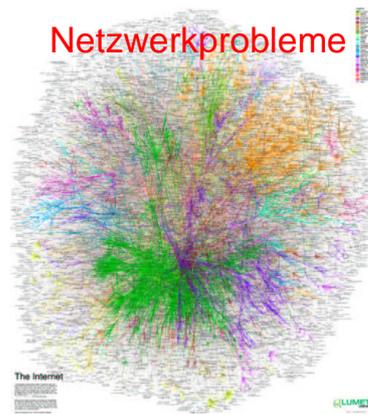
## Netzwerkprobleme

Gibt es ...

- k paarweise verbundene Knoten ?
- eine Aufteilung in zwei Teile, sodass die Leitungskapazität dazwischen  $\geq k$  ist ?
- eine Erweiterung um k Verbindungen, sodass das Netzwerk redundant wird ?



## Netzwerkprobleme



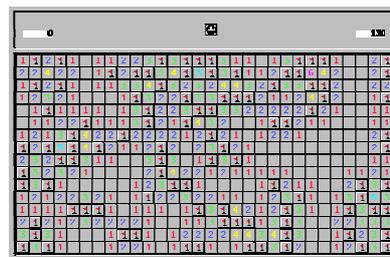
## Puzzle Probleme

Kann mit einer Menge von Puzzlesteinen ein Feld der Größe  $N \times N$  gefüllt werden ?



## Minesweeper

Ist eine Spielsituation im Spiel Minesweeper konsistent ?



## Cluster Workload Assignment

Kann eine Menge von Prozessen bekannter Workload auf N Prozessoren eingeplant werden?



## Integer Programming

Gegeben ein Optimierungsproblem, dass durch Ungleichungen ausgedrückt wird. Gibt es eine ganzzahlige Lösung ?

## Suchalgorithmen ?

Für die genannten Probleme sind nur exponentielle Algorithmen bekannt.

**Aber:** Die Eignung einer vorgeschlagenen Lösung kann effizient überprüft werden.

**NP = Entscheidungsprobleme, die**  
**(1) Lösungen polynomieller Grösse haben**  
**(2) die effiziente Überprüfung von Lösungskandidaten erlauben.**

## NP Probleme

<p><b>The \$ 1.000.000 Problem</b>                  Existiert ein polynomieller Algorithmus für folgende Frage:                  Kann ein Gatter eines kombinatorischen Schaltkreises je f werden ?</p> <p><b>CIRCUIT SATISFIABILITY</b></p>	<p><b>UNO Problem</b>                  Kann eine Gruppe n Delegierter so um einen runden Tisch platziert werden, dass keine Feinde nebeneinander zu sitzen kommen ?</p> <p><b>Graphentheoretisch: Hamiltonian Cycle ?</b></p>	<p><b>Färbbarkeitsproblem</b>                  Kann eine Landkarte mit 3 Farben koloriert werden, sodass Nachbarstaaten unterschiedbar sind ?</p> <p><b>4-Farbensatz</b></p>
<p><b>Kreuzwortproblem</b>                  Kann ein Kreuzworträtsel mit Wörtern einer Liste vollständig gefüllt werden ?</p>	<p><b>Cluster Workload Assignment</b>                  Kann eine Menge von Prozessen bekannter Workload auf N Prozessoren eingeplant werden ?</p>	<p><b>Scheduling Problem</b>                  Kann eine Menge von n abhängigen Aufgaben innerhalb von t Zeiteinheiten eingeplant werden ?</p>

... und tausende weitere Probleme.

## NP Probleme exponentiell lösbar

Angenommen, ein NP-Problem mit Eingabegrösse N hat Lösungen der Grösse  $N^k$  in Binärdarstellung.

Dann kann ein Suchalgorithmus in Zeit

$$2^{(N^k)}$$

alle Lösungen überprüfen.

**Theorem  $NP \subseteq EXPTIME$**

## Cook-Levin 1971



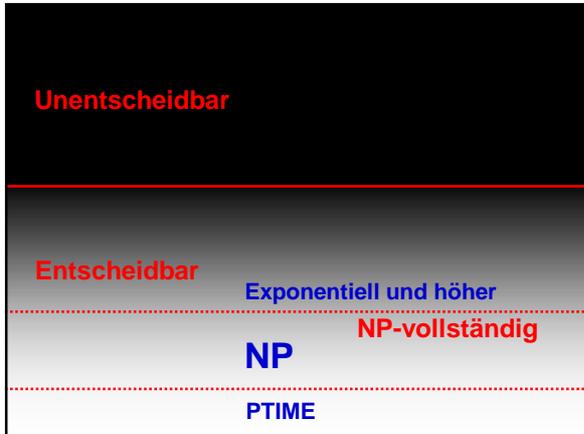
### Theorem

**Wenn es einen polynomiellen Algorithmus für Circuit SAT gibt, dann auch für alle anderen Probleme in NP.**



→ CIRCUIT SAT ist ein "maximal schwieriges" Problem in NP.

→ Probleme mit dieser Eigenschaft heissen **NP-vollständig.**



## NP-Vollständigkeit

NP-Probleme, für die wir keinen polynomiellen Algorithmus kennen, sind *meist* NP-vollständig.

**Viele Tausende NP-vollständige Probleme bekannt – auch alle heute genannten.**

Ein polynomieller Algorithmus für nur *eines* davon würde polynomielle Algorithmen für *alle* mit sich ziehen.



## Reduktionen

**Cluster Workload Assignment**

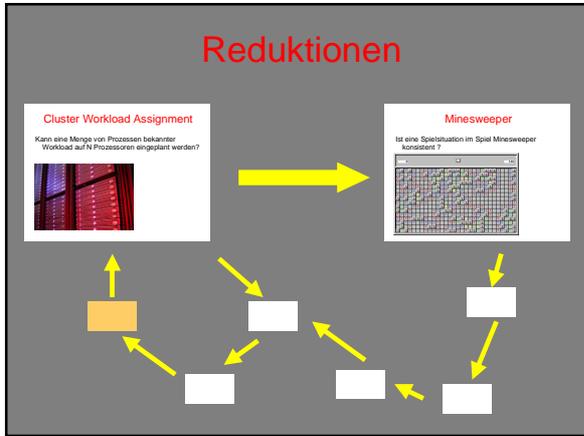
Kann eine Menge von Prozessen bekannter Workload auf N Prozessoren eingeteilt werden?

→

**Minesweeper**

Ist eine Spielsituation im Spiel Minesweeper konsistent?

**Reduktion**  
 Ein Algorithmus für Minesweeper kann mit polynomiellem Pre-Processing zum Lösen von Workload Assignment verwendet werden.



## The \$ 1.000.000 Problem

**Gibt es polynomielle Algorithmen für die Probleme in NP ?**

**NP Probleme**

**NP = PTIME ?**

... und tausende weitere Probleme.

## NP = PTIME

- + Effiziente Algorithmen für schwierige Probleme.
- Annahmen der Computer-Kryptographie würden zusammenbrechen.



und damit das Bankensystem.

## NP = PTIME



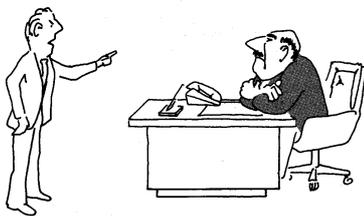
K. Gödel

**Beweisfindung in der Mathematik weitgehend automatisierbar.**

J. van Neumann



## NP ≠ PTIME



"I can't find an efficient algorithm, because no such algorithm is possible!"

## NP-Vollständigkeit

**Natürliche Problemklasse.**  
"Intellektueller Export" der Informatik.

- Biologie:** Protein-Faltung
- Chemie:** Chemische Synthese
- Stadtplanung:** Verkehrsfluss
- Elektronik:** VLSI Layout
- Medizin:** Rekonstruktion von 3D Bildern.

**Physik, Wirtschaft, Statistik, Finanzwissenschaft, Politikwissenschaft ...**

## researchindex.com

### Most cited articles in Computer Science - May 2003 (CiteSeer)

Generated from documents in the [CiteSeer](#) database. This list does not include citations where one or more authors of the citing and cited articles match. This list is automatically generated and may contain errors. The list is generated in batch mode and citation counts may differ from those currently in the [CiteSeer](#) database, because the database is continuously updated.

[All Years](#) [1990](#) [1991](#) [1992](#) [1993](#) [1994](#) [1995](#) [1996](#) [1997](#) [1998](#) [1999](#) [2000](#) [2001](#) [2002](#) [2003](#)

[Next 200](#)

1. Doc [Context](#) 3327 [GJ79] M.R. Garey and D.S. Johnson. *Computers and Intractability: A Guide to the Theory of NP-Completeness*. Freeman, New York, 1979.
2. [Book](#) [Context](#) 2810 [12] Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, and Ronald L. Rivest. *Introduction to algorithms*. The MIT Press, 1991.
3. Doc [Context](#) 2269 [25] C.A.R. Hoare, *Communicating Sequential Processes*, Prentice-Hall International, 1985.
4. [Book](#) [Context](#) 1736 [Gol89] David E. Goldberg. *Genetic Algorithms in Search, Optimization, and Machine Learning*. Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1989.

## Turing Award

"Nobelpreis der Informatik"

**Alan M. Turing**

*The First Society in Computing*

- 1982 Stephen Cook
- 1985 Richard M. Karp
- 1993 Juris Hartmanis & Richard E. Stearns
- 1995 Manuel Blum
- 2000 Andrew Yao

## Themen der Vorlesung

- NP-Vollständigkeit
- Komplexitätsklassen und deren Beziehungen
- Komplexität als Mass der Ausdruckskraft
  
- Probleme aus Datenbanken, KI, VLSI, Kryptographie, Compiler, Scheduling etc.
- **Umgang mit NP-vollständigen Problemen**  
Approximation, Randomisierung, Einschränkungen und Heuristiken

Danke für Ihre  
Aufmerksamkeit

## Zum Komplexitätsbegriff

### Strukturelle Komplexität

#### Average Case Analyse

*Effiziente Algorithmen*

#### Logische Komplexität

*Beschreibungssprachen: SQL*

#### Kolmogorov Komplexität

*Komplexität = Programmgrösse*

#### Axiomatische Komplexität

*Verallgemeinerte Komplexitätsmasse*

## Literatur



UC Berkeley