Backtracking mit Heuristiken

Thomas Dübendorfer

thomas@duebendorfer.ch

14. September 2000

Inhalt und Ablauf

1. Einführendes Beispiel	(4 min)
2. Konzepte zu Backtracking	(8 min)
3. Eingesperrt im Labyrinth	
a) Der Backtracking-Ansatz	(4 min)
b) Der Computer zeigt den Weg	(10 min)
4. Laufzeit	(3 min)
5. Springerwege	
a) Lösungsansatz mit Backtracking	(2 min)
b) Heuristiken zur Optimierung	(3 min)
6. Zusammenfassung	(1 min)
	(35 min)

1. Einführendes Beispiel

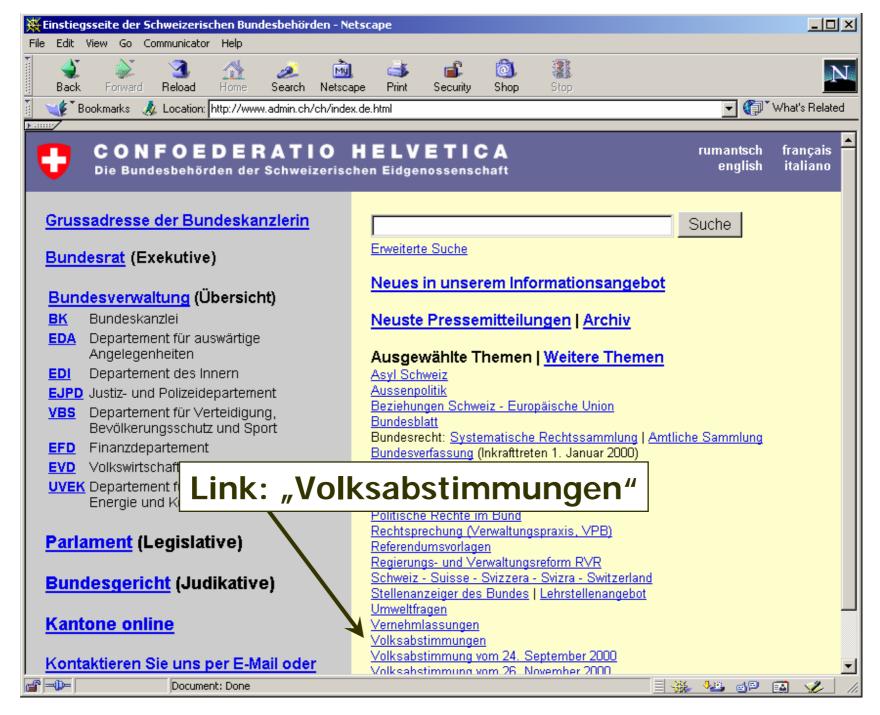
Wann wurde über die Initiative "Schweiz ohne Armee" abgestimmt?

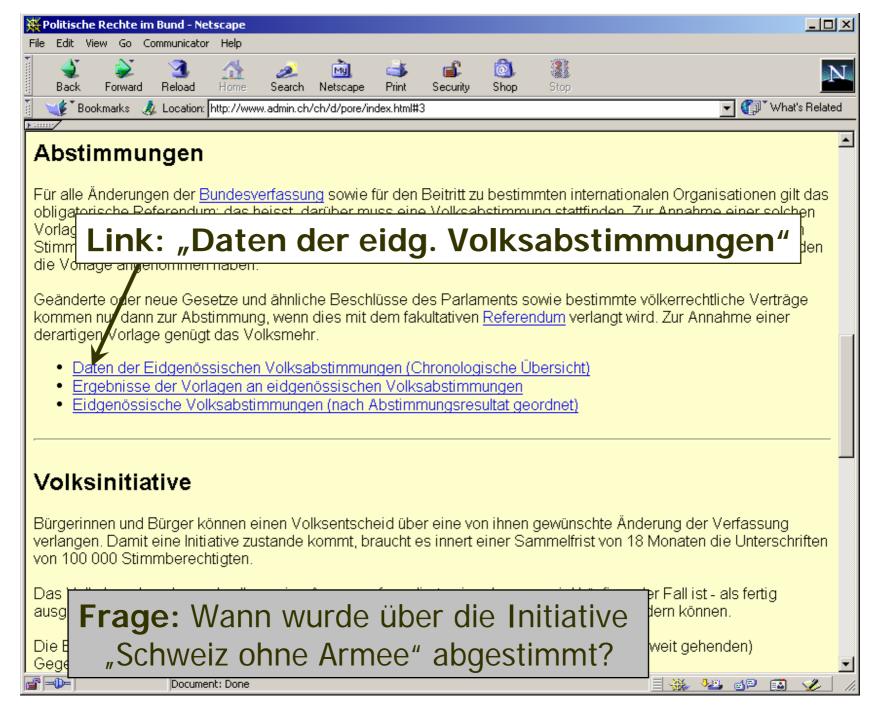
Die Antwort steht im Internet!

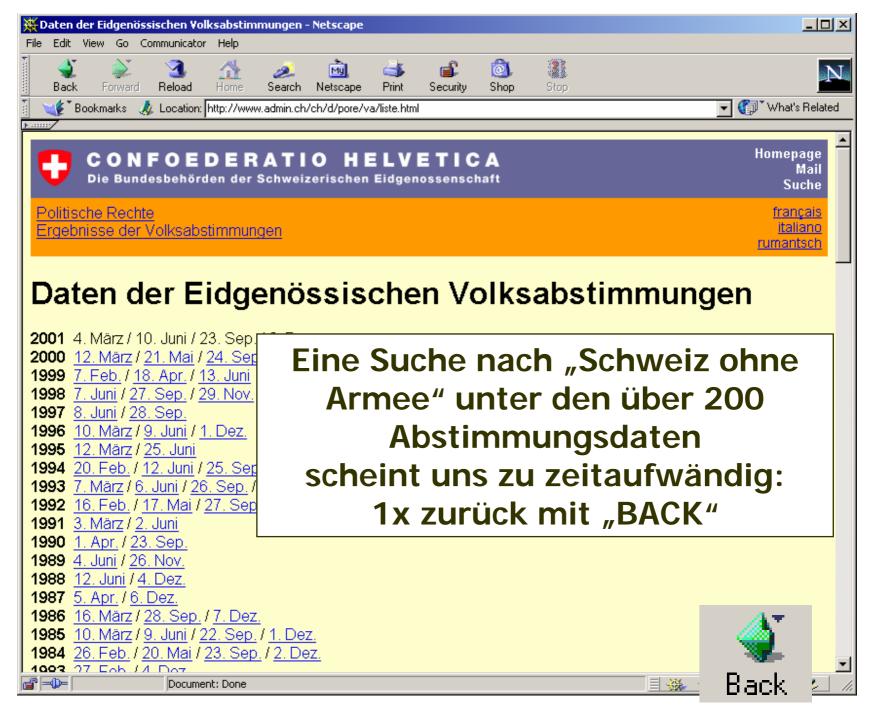
Suche auf den Seiten der Bundesverwaltung:

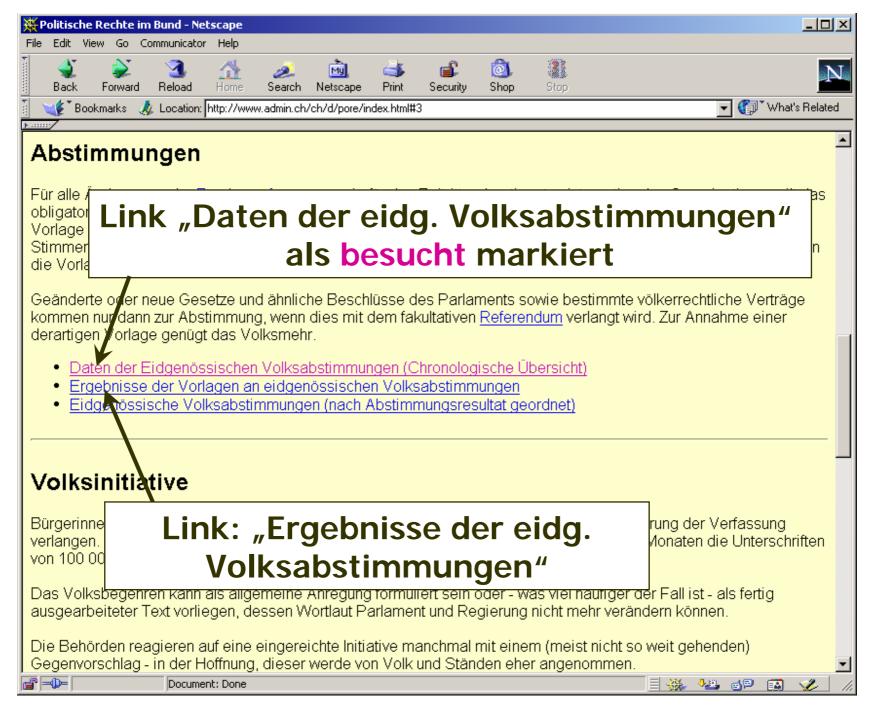
www.admin.ch

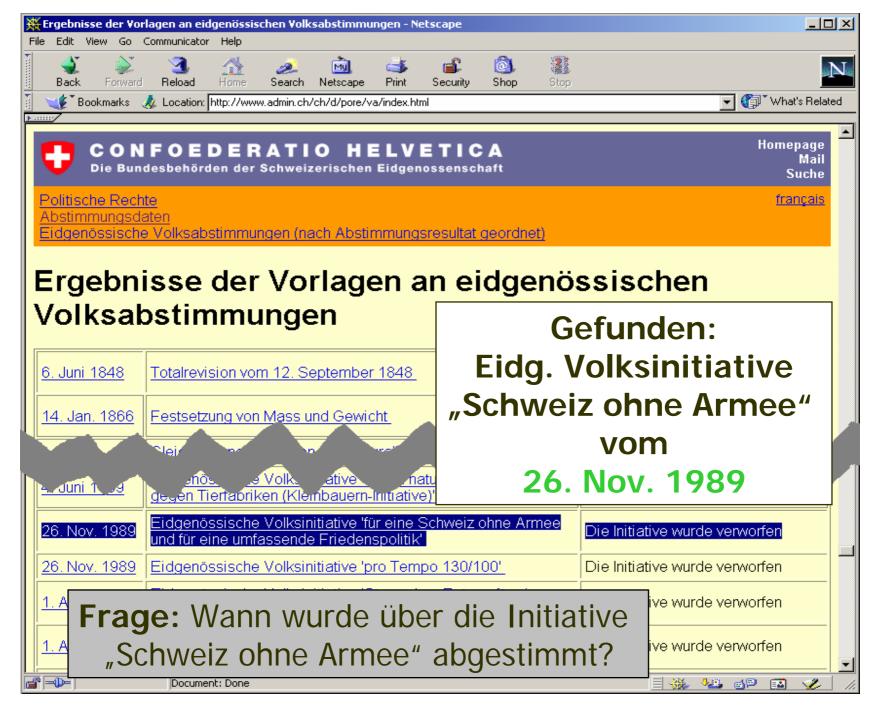












2. Konzepte zu Backtracking Definition:

Backtracking ist eine

- systematische Art der Suche in einem
- vorgegebenen Lösungsraum.

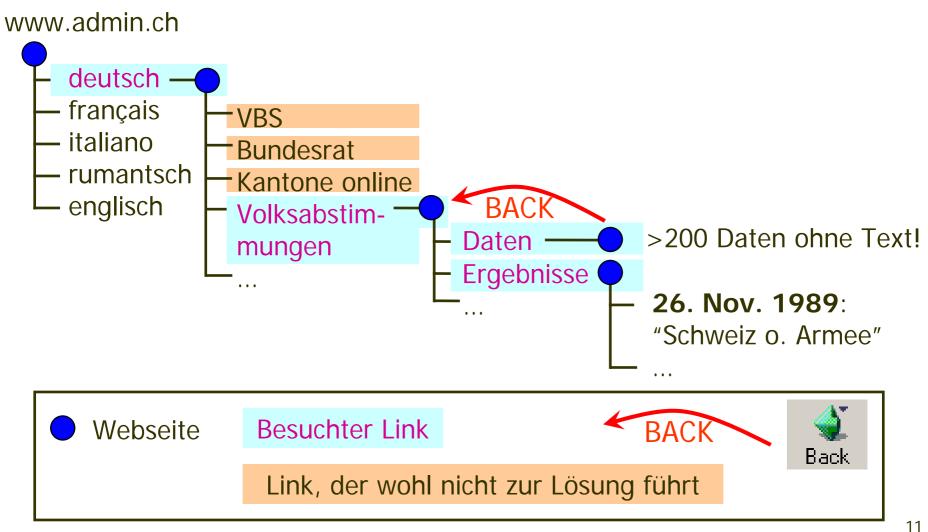
Wenn eine Teillösung in eine

- Sackgasse führt, dann wird der
- jeweils letzte Schritt rückgängig gemacht ("back-tracking").

2. Konzepte zu Backtracking

Suchweg zur Antwort auf die Frage:

Wann wurde über die Initiative "Schweiz ohne Armee" abgestimmt?



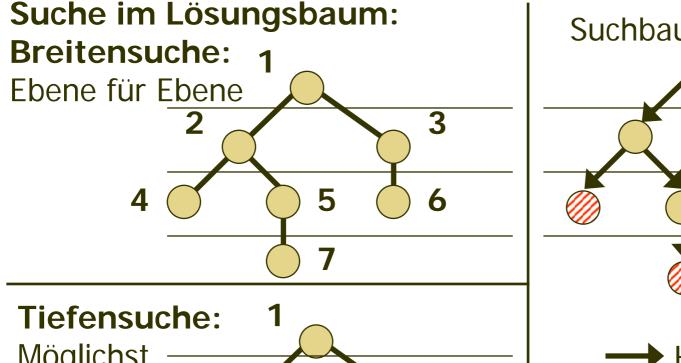
2. Konzepte zu Backtracking

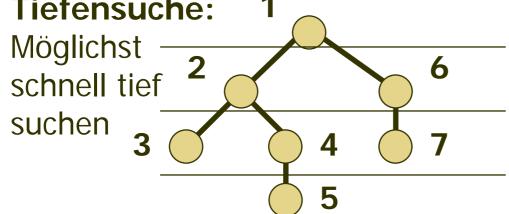
Definition:

Heuristiken sind "Strategien, die *mit höherer* Wahrscheinlichkeit (jedoch ohne Garantie) das Auffinden einer Lösung beschleunigen sollen."

(Quelle: Schüler-Duden "Die Informatik", S. 236, Bibliograph. Institut, Mannheim/Wien/Zürich, 1986)

2. Konzepte zu Backtracking





Suchbaum: Hyperlink Start Lösung Sackgasse

Backtracking ist Tiefensuche!

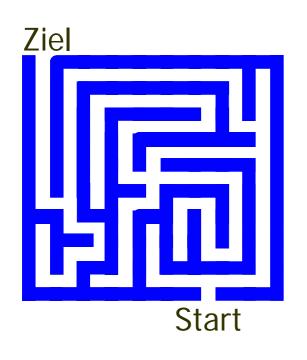
Ein allgemeiner Backtracking Algorithmus:

```
boolean FindeLoesung(int index, Lsg loesung, ...) {
// index ist die aktuelle Schrittzahl
// Teillösungen loesung werden als Referenz übergeben.
```

- 1. Solange es noch neue Teil-Lösungsschritte gibt:
 - a) Wähle einen neuen Teil-Lösungsschritt schritt; // Heuristik
 - b) Falls schritt gültig ist:
 - I) Erweitere loesung um schritt;
 - II) Falls loesung vollständig ist, return true, sonst: if (FindeLoesung(index+1,loesung)) { // rekursiv return true; // Lösung gefunden } else { // Wir sind in einer Sackgasse Mache schritt rückgängig; // Backtracking
- 2. Gibt es keine neuen Teil-Lösungsschritte mehr, so: return false

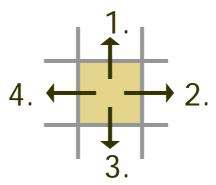
3. Eingesperrt im Labyrinth

a) Der Backtracking-Ansatz



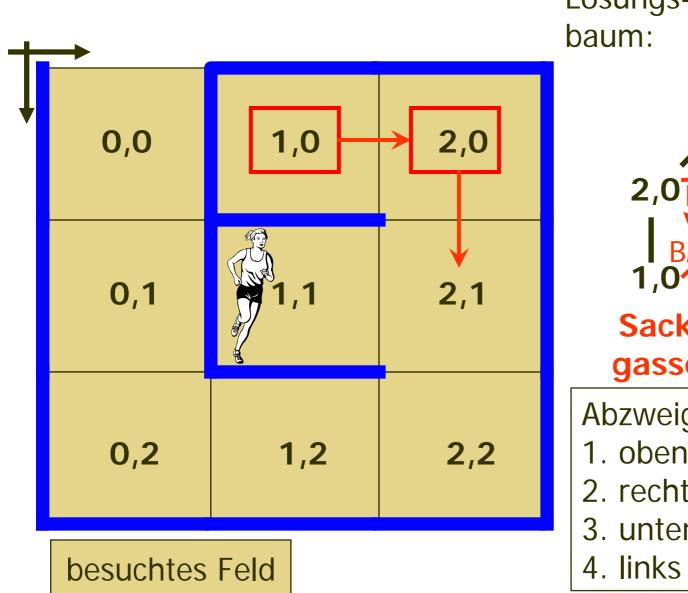
Lösungsstrategie:

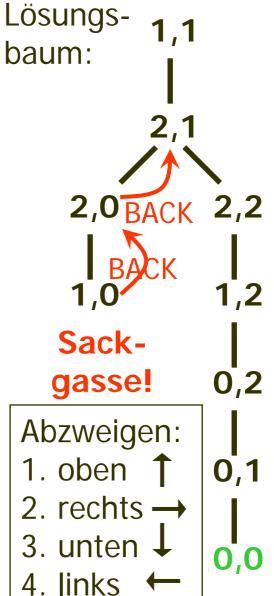
Systematisch vom aktuellen Feld im Labyrinth nach 1. oben, 2. rechts, 3. unten und 4. links abzweigen



- Besuchte Felder markieren
- In Sackgassen die Züge zurücknehmen (Backtracking)

3. Eingesperrt im Labyrinth - a) Der Backtracking-Ansatz





```
Allgemeiner Backtracking Algorithmus (Java-Pseudocode)
boolean FindeLoesung(int index, Lsg loesung, ...) {
   // index = Schrittzahl, loesung = Referenz auf Teillösung
   while (es gibt noch neue Teil-Lösungsschritte) {
        Wähle einen neuen Teil-Lösungsschritt schritt; // Heuristik
       if (schritt ist gültig) {
           Erweitere loesung um schritt;
           if (loesung noch nicht vollständig) {
               // rekursiver Aufruf von FindeLoesung
               if (FindeLoesung(index+1,loesung,...)) {
                    return true; // Lösung gefunden
               } else { // wir sind in einer Sackgasse
                   Mache schritt rückgängig; // Backtracking
           } else return true; // Lösung gefunden -> fertig
    } return false;
} // Bei true als Rückgabewert steht die Lösung in loesung
```

3. Eingesperrt im Labyrinth

b) Der Computer zeigt den Weg

Wir schreiben eine Backtracking Prozedur boolean **FindeLoesung**(int index, Lsg loesung, int aktX, int aktY), um in einem Labyrinth mit KxL Feldern vom **Start** zum **Ziel** einen Weg zu finden.

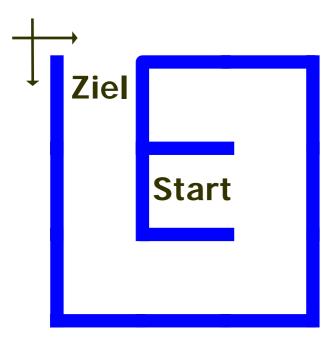
```
// index = aktuelle Schrittzahl
// loesung = Referenz auf Teillösung
// (aktX, aktY) = aktuelle Feldposition
```

Der Weg vom Start zum Ziel:

- Der Start wir beim Aufruf als (aktX, aktY) übergeben
- Während der Suche wird bei den rekursiven Aufrufen in (aktX, aktY) das aktuelle Feld übergeben.
- Am Ziel liefert ausgangGefunden(aktX, aktY) "true" und in loesung steht der gefundene Weg.

3. Eingesperrt im Labyrinth: b) Der Computer zeigt den Weg

Beispiel: K=3, L=3



Start = (1,1) Ziel = (0,0)

Lösungsweg in loesung.feld[x][y]:

1	→	LJ L <i>J</i> .	
	0,07	1,0	2,0
	0,16	1,1	2,12
	^{0,2} 5	^{1,2} 4	2,2

Weg als Besuchsreihenfolge

Feldwerte: -1 (Sackgasse), 0 (unbesucht), >0 (Weg)

3. Eingesperrt im Labyrinth: b) Der Computer zeigt den Weg

Vorgehen:

1. Demonstration mit Animation des Algorithmus:

Backtracking im Labyrinth (Java Programm "Labyrinth")

2. Besprechung der

Implementierung von FindeLoesung als Java-Pseudocode

3. Erneute Demonstration

Backtracking im Labyrinth (Java Programm "Labyrinth")

4. Im Anschluss an den Vortrag: Studium der Java-Implementierung Labyrinth.java 3. Eingesperrt im Labyrinth: b) Der Computer zeigt den Weg

Backtracking Algorithmus zum Labyrinth implementiert in Java-Pseudocode:

```
boolean FindeLoesung(int index, Lsg loesung, int aktX, int aktY) {
// index = Schrittzahl
// loesung = Referenz auf Teillösung
// aktX, aktY = aktuelle Feldposition im Labyrinth
```

while ("wir haben noch nicht alle Richtungen probiert") {
 Wähle als neuen Teil-Lösungsschritt schritt eine Richtung:
 "Wir gehen nach 1. oben, 2. rechts, 3. unten und 4. links
 und merken uns die aktuelle Richtung in schritt ."

```
boolean ok := schritt ist gültig;
"Der schritt ist gültig, wenn er
```

- innerhalb des Labyrinth-Spielfeldes bleibt,
- nicht durch eine Wand führt und
- nicht auf ein bereits besuchtes Feld führt"

```
3. Eingesperrt im Labyrinth: b) Der Computer zeigt den Weg
       if (ok) { // d.h. schritt ist gültig
           Erweitere loesung um schritt:
           "(neuX,neuY) = (aktX,aktY) + deltaXY[schritt]"
           "Markiere Feld (neuX, neuY) mit aktueller Schrittzahl"
           if (loesung noch nicht vollständig) {
               // d.h. ausgangGefunden(aktX,aktY) liefert "false"
               // rekursiver Aufruf von FindeLoesung
               if (FindeLoesung(index+1,loesung,neuX,neuY)) {
                   return true; // Lösung gefunden
               } else { // wir sind in einer Sackgasse
                   Mache schritt rückgängig mit Backtracking:
                   "Markiere neues Feld als Sackgasse."
           } else return true; // Lösung gefunden -> fertig
   } return false; // Ende des while(...) Blocks
} // Bei true als Rückgabewert steht die Lösung in loesung
```

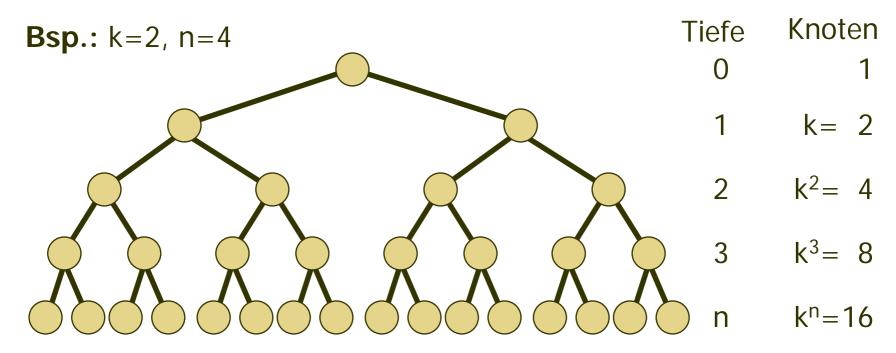
4. Laufzeitbetrachtungen

Bei der Tiefensuche werden bei

- max. k möglichen Verzweigungen von jeder Teillösung aus
- einem Lösungsbaum mit maximaler Tiefe von *n* im schlechtesten Fall

$$1 + k + k^2 + k^3 + ... + k^n = (k^{n+1} - 1) / (k - 1) = O(k^n)$$

Knoten im Lösungsbaum erweitert.



4. Laufzeitbetrachtungen

Die Tiefensuche und somit auch Backtracking haben im schlechtesten Fall mit $O(k^n)$ eine exponentielle Laufzeit.

Bei grosser Suchtiefe *n* und Verzweigungsgrad *k*>1 dauert die Suche somit oft sehr lange.

Beispiel: k=10, Rechenleistung: 1000 Knoten/s = 1 ms/Knoten

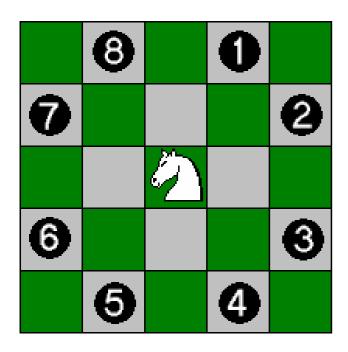
Tiefe n	Knoten	Zeit (s)
0	1	1 ms
2	111	0.1 s
4	11'111	11 s
6	1'111'111	19 min
8	10^8	31 h
10	10^10	129 d
12	10^12	35 y

Gute **Heuristiken** können die Suche nach einer Lösung beschleunigen.

Das Problem:

Ein **Springerweg** ist ein Pfad aus Springerzügen auf einem Schachbrett, der jedes Feld genau einmal besucht.

Ein Springer kann max. 8 mögliche Orte anspringen.



Zug ist gültig, wenn das neue Feld

- innerhalb des Spielfeldes liegt und
- unbesucht ist

Wir merken uns den bisherigen Pfad in einem 2D-Array of Integers, wo wir die Schrittzahl als "Besuchs-reihenfolge" speichern.

Backtracking Algorithmus:

- Systematisch gemäss obiger Reihenfolge springen
- Bei "Sackgassen" Sprünge zurücknehmen (Backtracking)
- Springerweg, sobald Weglänge = Anzahl Felder

Beispiellösung (6x6):

36	31	22	19	4	29
23	18	3	30	9	20
32	35	24	21	28	5
17	2	33	8	13	10
34	25	12	15	6	27
1	16	7	26	11	14

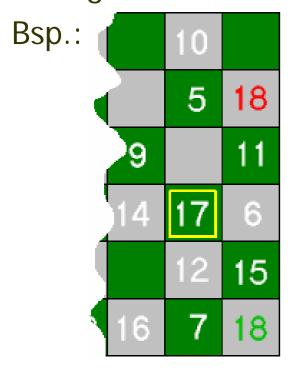
Die Abbildung zeigt einen Springerweg auf einem Schachbrett der Grösse 6x6.

Begonnen wurde unten links.

Zeitprobleme beim Backtracking:

Feststellung: Bei dieser Methode kann das Finden einer Lösung schon für ein 8x8 Schachbrett **mehrere Tage** dauern!

Grund: Wir suchen zwar systematisch, aber wenig intelligent!



Unser Algorithmus springt auf dem 8x8 Schachbrett von Schritt 17 aus zur roten Position 18.

-> Dadurch erzwingen wir unbewusst, dass die Ecke mit der grünen 18 als letztes Feld besucht werden muss.

Bessere Strategie: Immer in die Ecke springen, wenn möglich!

-> Schneller

Heuristik von Warnsdorf (1823):

Es muss immer auf das Feld gesprungen werden, welches am schlechtesten erreichbar ist.

Mass für schlechte Erreichbarkeit eines Feldes: Anzahl Felder, welche man von diesem in einem Sprung erreichen kann. Je weniger, um so schlechter erreichbar.

Wir bauen diese Regel ein:

Anstatt in der vorgegebenen Reihenfolge zu springen, berechnen wir jeweils die Erreichbarkeit aller vom aktuellen Ort anspringbarer Felder und springen zuerst zum am schlechtest erreichbaren.

Diese Heuristik macht unser Programm "intelligenter" und dadurch schneller.

Auswirkungen der Heuristik von Warnsdorf: Springerweg für 8x8 in unter 1 Sekunde. Springerweg für 50x50 in wenigen Sekunden. Springerweg ab ca. 60x60 ziemlich langsam.

Grund:

Bis 56x56 Felder brauchen wir dank der Heuristik von Warnsdorf keinen einzigen Backtracking-Schritt zu machen. Der Aufwand zur Bestimmung der Erreichbarkeiten der Felder macht sich also mehr als bezahlt.

Bemerkung:

Es gibt nicht nur einen möglichen Springerweg auf dem 8x8-Schachbrett, sondern 33'439'123'484'294, um genau zu sein.

(Quelle: ECCC TR95-047, M. Löbbing, I. Wegener)

6. Zusammenfassung

Backtracking

- -ist eine **systematische** Suchstrategie und findet deshalb immer eine **optimale Lösung**, sofern vorhanden, und sucht höchstens einmal in der gleichen "Sackgasse"
- -ist einfach zu implementieren mit Rekursion
- -macht eine Tiefensuche im Lösungsbaum
- -hat im schlechtesten Fall eine exponentielle **Laufzeit O(kⁿ)** und ist deswegen primär für kleine Probleme geeignet
- -erlaubt Wissen über ein Problem in Form einer **Heuristik** zu nutzen, um den Suchraum einzuschränken und die Suche dadurch zu beschleunigen