Heuristische/Informierte Suche

- Ziel: Verringerung der Suchdauer
- Idee: Einbauen von zusätzlichem Wissen
- 2 Gruppen von Algorithmen bewerten
 - Lösungsschritte
 - Lösungen

Übersicht

- Greedy-Search
 - (direktes Anlaufen der Lösung)
- Relaxed Problem
 - (Finden einer Heuristik)
- A* Search
 - (Greedy Search + uniform cost search)
- IDA* und SMA* Search
 - (A* mit geringem Speicherbedarf)

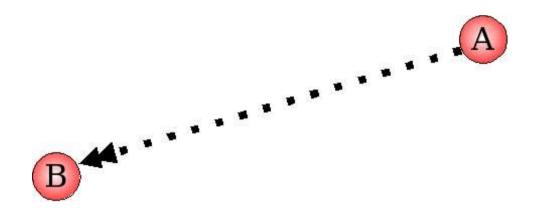
Übersicht

- Iterative Algorithmen
 - (Verbesserung von fertigen Lösungen)
- Hill-climbing
 - (bessere Lösungen verwenden, schlechtere verwerfen)
- Simulated Annealing
 - (u.U. Schlechtere verwenden/bessere verwerfen)
- Ausblick Genetic Algorithms
 - (Gedächtnis, Breitensuche, unabhängige Datendarstellung
 ⇒ Anwendung in sehr komplexen Problemen)

Einstieg (1) "Schwieriges" Pfadsuche-Problem mit Wand

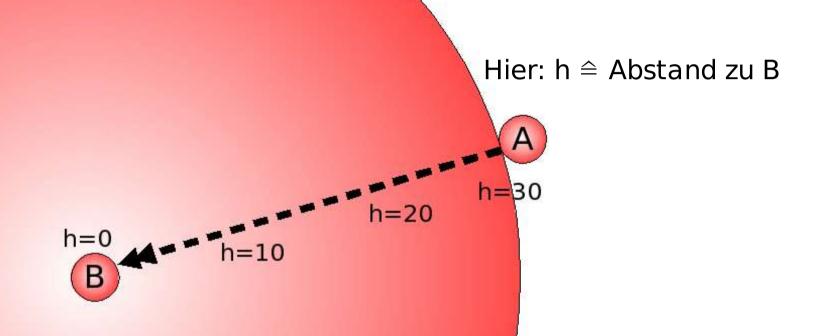
A

Einstieg (2) Vereinfachtes Pfadsuche-Problem ohne Wand

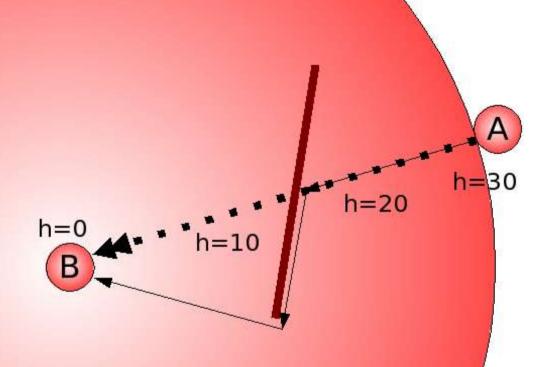


Einstieg (3)

Darstellung mit heuristischer Funktion h



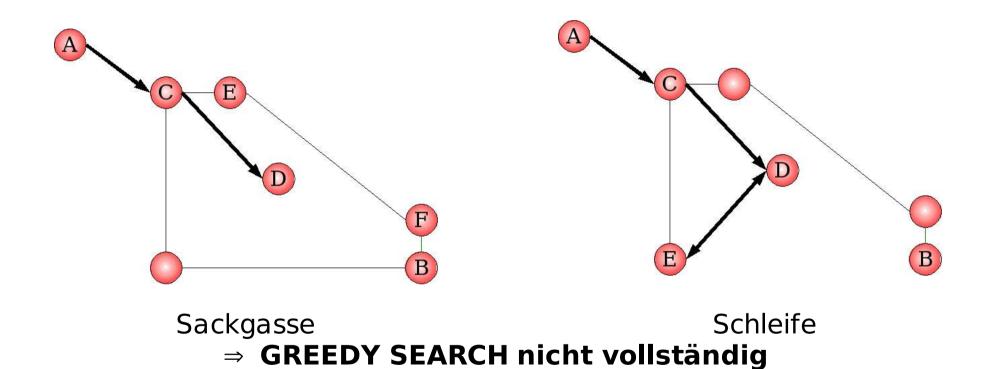
Einstieg (4) Greedy Search



h: heuristische Funktion

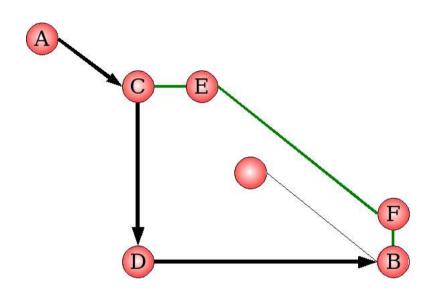
Greedy search (1)

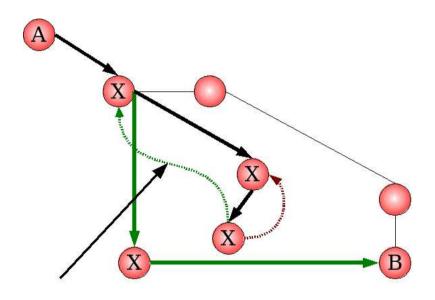
(Sackgasse und Schleife)



Greedy search (2)

(ungünstiger Start und Gedächtnis)



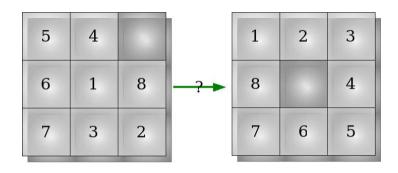


⇒ GREEDY SEARCH nicht optimal ⇒ vollständig aber nicht optimal

Heuristikenentwicklung

8 Puzzle Problem

Startzustand

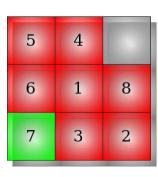


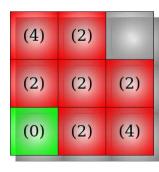
Zielzustand

Ein Teil darf

- a) pro Schritt nur 1 Feld
- b) nicht schräg
- c) nur in ein freies Feld verschoben werden

Heuristik 1: korrekte Positionen Ignorierung der Regeln a),b) und c)



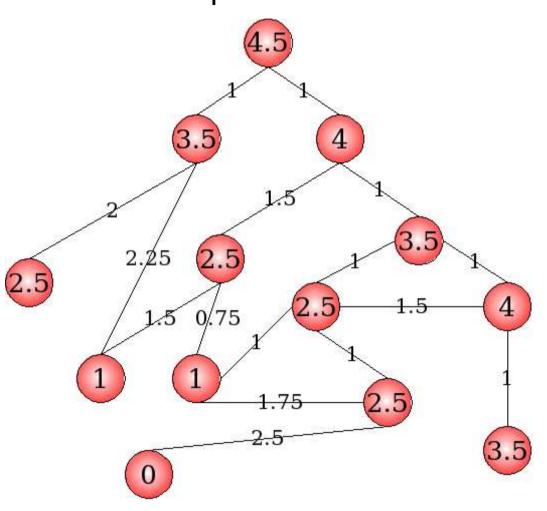


Heuristik 2: Abstand zum Ziel Ignorierung der Regel c)

A* Search (1) Übersicht

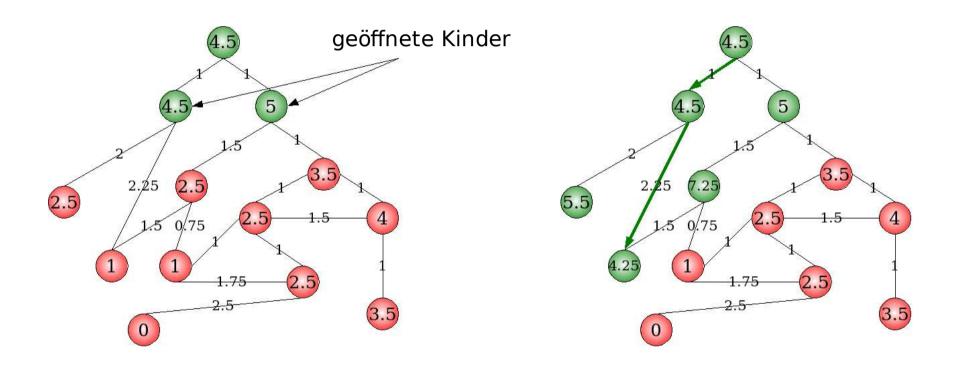
- Kombination aus Greedy und uniform-cost search
- Vollständig und optimal
- Meist Luftlinie (Greedy Search) + bisherige Kantenlänge (uniform cost search)
- Begrenzender Faktor ist Speicher
- Im schlechtesten Fall Speicher- und Suchzeit O(b^m),
- Im Durchschnitt schneller als allgemeine Suche

A* Search (2) Beispiel Pfadsuche

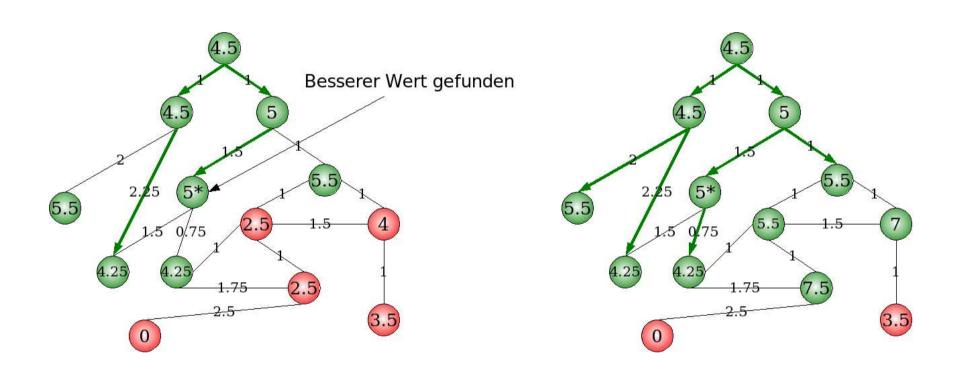


Zahlen an Kanten: Kantenlänge Zahlen in Kreisen: Luftlinie zum Ziel

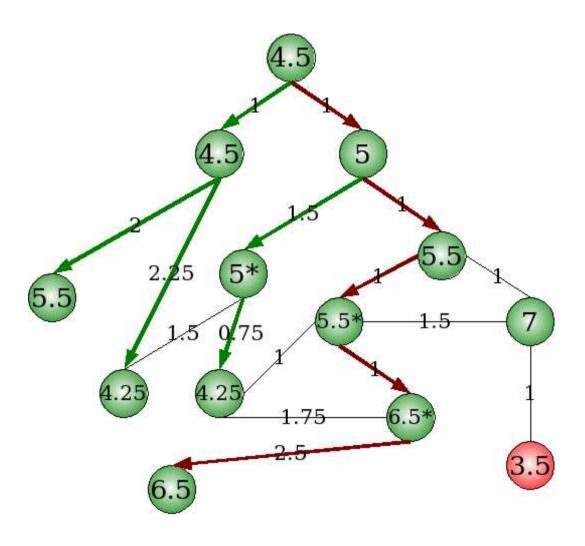
A* Search (3)



A* Search (4)



A* Search (5)

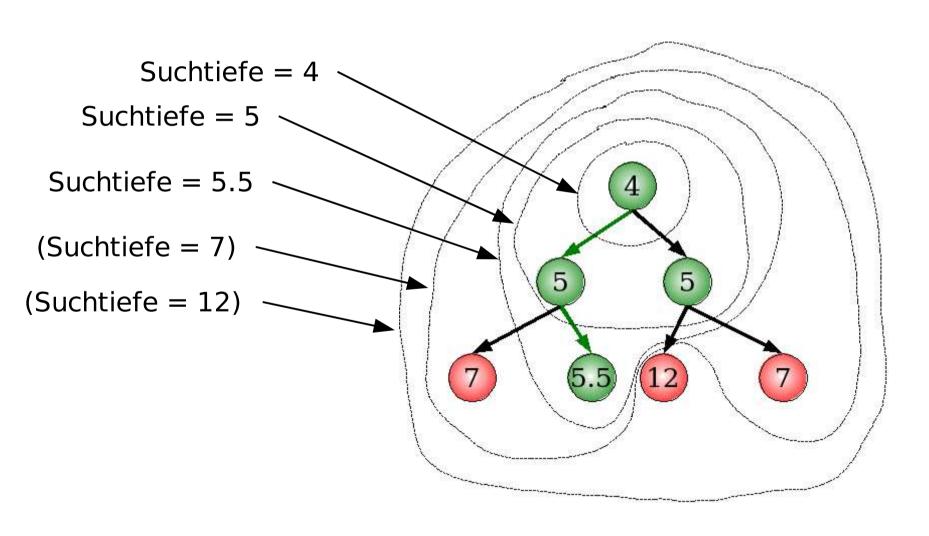


⇒ Optimaler Weg gefunden

Iterative Deepening A* Search (1)

- IDA* nutzt als Basis iterativ deepening search
- Knotentiefe wird durch Suchtiefe in heuristischer Funktion verändert
- Speicherverbrauch zwischen einem Schritt: Suchtiefe
- Neukalkulation aller bisherigen Knoten
- ⇒ im schlimmsten Fall O(b^m) Neuberechnungen
- Problem bei reellwertiger Heuristikfunktion
- ⇒ IDA* ist weder optimal noch vollständig

Iterative Deepening A* Search (2) Beispiel



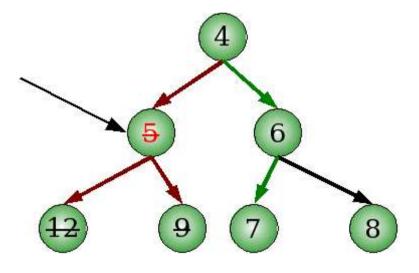
Simplified Memory-Bounded A* Search (1)

- Vorgang wie bei A*
- Speicherplatz knapp:
 - Teilgraph durch bestes Kind ersetzen
 - unter Umständen hoher Zeitaufwand
- Ausreichend viel Speicher: (Lösungspfad)
 - Optimal und vollständig
- Beliebig viel Speicher
 - Gleiches Verhalten wie A*
- Zeitaufwand O(b^m)

Simplified Memory-Bounded A* Search (1)

Beispiel mit Speicherplatz 4

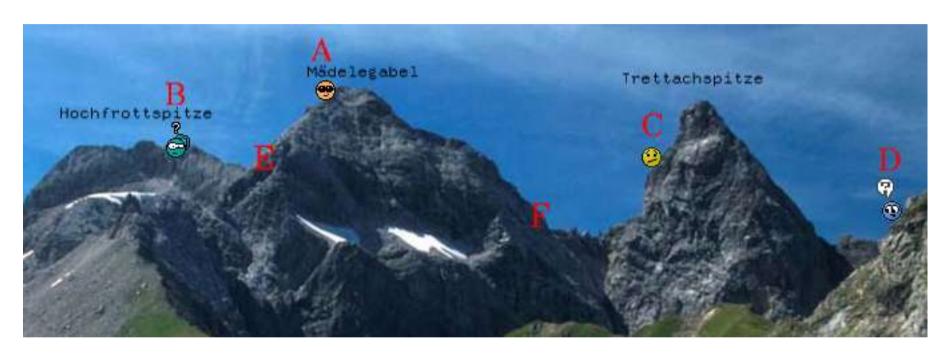
Ersetze Teilgraphen durch bestes Kind: 9



Iterative Algorithmen

- Basis: zufällige Suche
- komplette Lösung schrittweise angepasst
- Grundsätzlicher Ablauf:
- 1. Zufällige Lösung wird erstellt
- 2. Lösung wird zufällig verändert und mit der alten verglichen
- 3. besser ⇒ Neue Lösung fuer 2 verwenden
- 4. schlechter ⇒ alte Lösung fuer 2 verwenden
- Optimum oft unbekannt:
- ⇒ Suche endet sobald eine gültige Lösung "ausreichend" gut ist

Hillclimbing Algorithmus (1)



Fitnesslandschaft

Graph der Fitnessfunktion

Ziel: beste Fitness, z.B. Berggipfel A erreichen

Hier: Von E und F wird direkt auf Gipfel A gelaufen

Hillclimbing Algorithmus (2) Beispiel

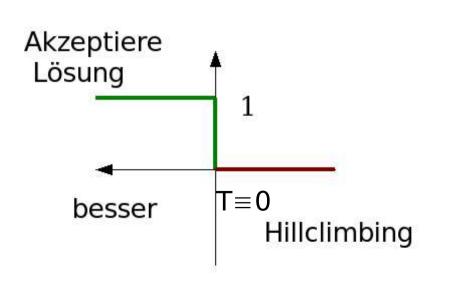


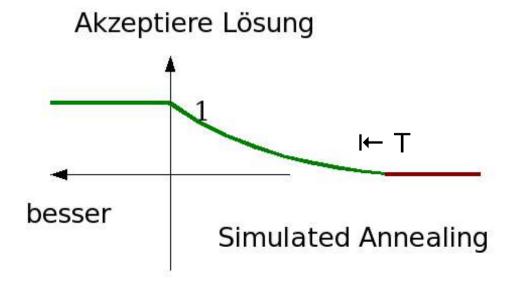
- B: ebene Fitnesslandschaft ⇒ zufällige Suche bis E gefunden
- C läuft nicht zu F sondern auf lokales Optimum nach rechts
- D läuft zwar Richtung A, bleibt jedoch ebenfalls hängen
- Ist A wirklich das Optimum? Andere Berggipfel rechts und links des Bilds?

Simulated Annealing Algorithmus (1)

Unterschiede zu Hillclimbing

- Akzeptiere mit Wahrscheinlichkeit T auch schlechtere Lösungen um lokale Optima zu überwinden
- Verringere die T stufenweise oder rellwertig langsam über die Zeit
- Option: Verwerfe u.U. Minimal bessere Lösungen



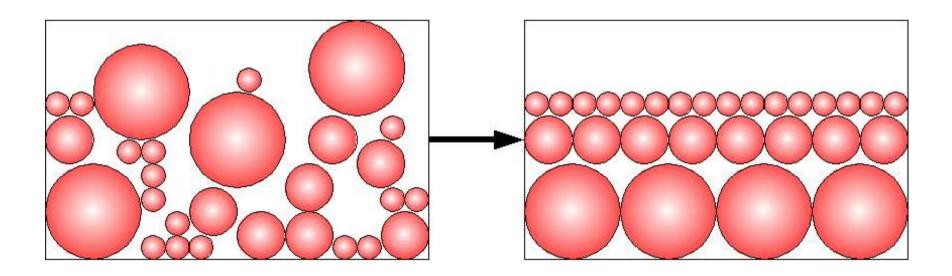


Simulated Annealing (2) Beispiel

Ziel: Sand oben, Kies in der Mitte und Steine unten

Idee: Zustand zufällig verändern ⇒ Schütteln

⇒ Steine wandern nach unten und Sand nach oben

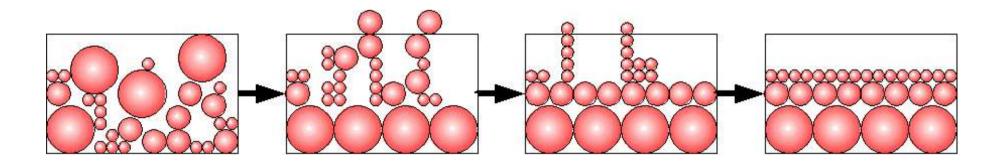


Simulated Annealing (3)

Beispiel

3 Temperaturstufen:

- T = 3: Steine bewegen sich
 Rest wird durchgeschüttelt, mitunter in schlechtere Positionen
- T = 2: Kies bewegt sich Sand wird durchgeschüttelt, mitunter in schlechtere Positionen
- T = 1: Sand bewegt sich bis optimaler Zustand bei
- T = 0 erreicht ist



Ausblick: Genetische Algorithmen

- Breitensuche mit mehreren "Agenten"
- Gedächtnis mit Hilfe von Allelen und Intronen
- Abkopplung von mutierendem Genmaterial und tatsächlicher Ausprägung
- Rekombination durch Genaustausch
- ⇒ Abflachung steiler Bereiche in der Fitnesslandschaft
- Aber kein "heiliger Gral": Hauptarbeit liegt in Formulierung von Problem und Bewertungsfunktion
- ⇒ Abschätzungen, Kreativität, gute Kenntnisse in Abstraktion von Problemen und Grenzen der genetischen Algorithmen sind wichtig

Zusammenfassung (1)

Allgemeine Suchalgorithmen:

- blinde Suche
- direkt fuer unterschiedliche Probleme verwendbar

Breitensuche

- Gesamte Kantenlänge ⇒ Uniform Cost search
- Pfade bis Sackgasse verfolgen ⇒ (Begrenzte) Tiefensuche
- Schrittweise Erhöhung der Suchtiefe ⇒ Iterative Tiefensuche
- Paralelle Suche von Start und Ziel ⇒ Bidirektionale Suche
- CSP (Backtracking, Forward checking)

Zusammenfassung (2)

Heuristik

- Reduktion der Suchzeit durch zusätzliche Information
- Finden über vereinfachtes Problem
- uniform cost search + greedy search ⇒ A* Search Algorithmus
- Optimieren fertiger Lösung ⇒ Hillclimbing Algorithmus
- Verfeinerung um lokalen Optima zu entkommen ⇒ Simulated Annealing
- Ausblick auf genetische Algorithmen