

Grundlagen der Künstlichen Intelligenz

3. Klassische Suche: Zustandsräume

Malte Helmert

Universität Basel

3. März 2014

Klassische Suchprobleme
●○○○○○

Formalisierung
○○○○○

Zustandsraumsuche
○○○

Zusammenfassung
○○

Klassische Suchprobleme

Klassische Suchprobleme informell

Eine der „einfachsten“ und **wichtigsten Klassen** von KI-Problemen sind (**klassische**) Suchprobleme.

Aufgabe des Agenten:

- von gegebenem **Anfangszustand**
- durch **Anwendung von Aktionen**
- einen **Zielzustand** erreichen

Performance-Mass: Aktionskosten minimieren

Motivierendes Beispiel: 15-Puzzle

9	2	12	6
5	7	14	13
3		1	11
15	4	10	8



1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	

Klassische Annahmen

„Klassische“ Annahmen:

- einzelner Agent in Umgebung ([ein Agent](#))
 - kennt immer genauen Weltzustand ([vollständig beobachtbar](#))
 - Zustand ändert sich nur durch den Agenten ([statisch](#))
 - endlich viele mögliche Zustände/Aktionen (insbes. [diskret](#))
 - Aktionen haben [deterministischen](#) Einfluss auf Zustand
- ~~ können alle verallgemeinert werden
(aber nicht in diesem Kapitel)

Im folgenden lassen wir „[klassisch](#)“ der Einfachheit halber weg.

Einordnung

Einordnung:

Klassische Suchprobleme

Umgebung:

- **statisch** vs. dynamisch
- **deterministisch** vs. nicht-deterministisch vs. stochastisch
- **vollständig** vs. partiell vs. nicht **beobachtbar**
- **diskret** vs. stetig
- **ein Agent** vs. mehrere Agenten

Lösungsansatz:

- **problemspezifisch** vs. allgemein vs. lernend

Beispiele für Suchprobleme

- „**Spielzeugprobleme**“ (toy problems): kombinatorische Puzzles (Zauberwürfel, 15-Puzzle, Türme von Hanoi, . . .)
- **Ablaufplanung** (scheduling) in Fertigungsanlagen
- **Anfrageoptimierung** (query optimization) in Datenbanken
- NPCs in **Computerspielen**
- **Code-Optimierung** in Compilern
- **Verifikation** von Soft- und Hardware
- **Sequenzalignment** in der Bioinformatik
- **Routenplanung** (z. B. Google Maps)
- ...

Tausende von praktischen Beispielen!

Klassische Suche: Überblick

Kapitelüberblick klassische Suche:

- 3.–5. Einführung
 - 3. Zustandsräume
 - 4. Repräsentation von Zustandsräumen
 - 5. Beispiele von Zustandsräumen
- folgende Kapitel: Suchalgorithmen

Klassische Suchprobleme
oooooooo

Formalisierung
●ooooo

Zustandsraumsuche
ooo

Zusammenfassung
oo

Formalisierung

Formalisierung

Vorbemerkungen:

- Um Suchprobleme sauber algorithmisch fassen zu können, benötigen wir eine **formale Definition**.
- grundlegendes semantisches Konzept: **Zustandsräume**
- Zustandsräume sind (annotierte) **Graphen**
- **Pfade** zu Zielzuständen entsprechen **Lösungen**
- kürzeste Pfade entsprechen optimalen Lösungen

Zustandsräume

Definition (Zustandsraum)

Ein **Zustandsraum** ist ein 6-Tupel $\mathcal{S} = \langle S, A, cost, T, s_0, S_* \rangle$ mit

- S endliche Menge von **Zuständen**
- A endliche Menge von **Aktionen**
- $cost : A \rightarrow \mathbb{R}_0^+$ **Aktionskosten**
- $T \subseteq S \times A \times S$ **Transitionsrelation** oder Übergangsrelation;
deterministisch in $\langle s, a \rangle$ (siehe nächste Folie)
- $s_0 \in S$ **Anfangszustand**
- $S_* \subseteq S$ Menge der **Zielzustände**

- **auch:** Transitionssystem (transition system)
- **englisch:** state space, state, action, action costs,
transition relation, initial state, goal states

Zustandsräume: Transitionen, Determinismus

Definition (Transition, deterministisch)

Sei $\mathcal{S} = \langle S, A, cost, T, s_0, S_* \rangle$ ein Zustandsraum.

Die Tripel $\langle s, a, s' \rangle \in T$ heissen **Transitionen/Zustandsübergänge**.

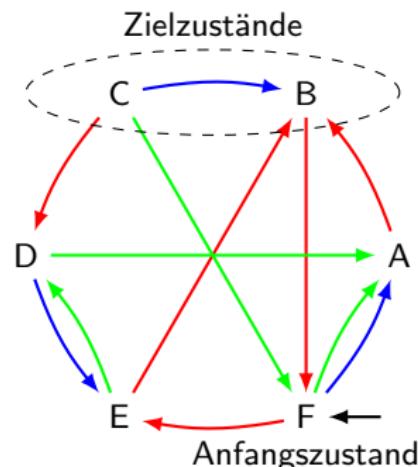
Wir sagen \mathcal{S} **hat die Transition** $\langle s, a, s' \rangle$, falls $\langle s, a, s' \rangle \in T$ und schreiben dafür $s \xrightarrow{a} s'$ sowie $s \rightarrow s'$, wenn a nicht interessiert.

Transitionen sind **deterministisch** in $\langle s, a \rangle$: $s \xrightarrow{a} s_1$ und $s \xrightarrow{a} s_2$ mit $s_1 \neq s_2$ ist nicht erlaubt.

Zustandsraum: Beispiel

Zustandsräume werden oft als gerichtete Graphen dargestellt.

- **Zustände:** Graphknoten
 - **Transitionen:** beschriftete Kanten
(hier: Färbung statt Beschriftung)
 - **Anfangszustand:** eingehender Pfeil
 - **Zielzustände:** markiert
(hier: durch Ellipse)
 - **Aktionen:** die Kantenbeschriftungen
 - **Aktionskosten:** separat anzugeben
(oder implizit = 1)



Zustandsräume: Begriffe

Wir verwenden übliche Begriffe aus der Graphentheorie.

Definition (Vorgänger, Nachfolger, anwendbare Aktionen)

Sei $\mathcal{S} = \langle S, A, cost, T, s_0, S_* \rangle$ ein Zustandsraum.

Seien $s, s' \in S$ Zustände mit $s \rightarrow s'$.

- s ist **Vorgänger** von s'
- s' ist **Nachfolger** von s

Wenn $s \xrightarrow{a} s'$ gilt, ist die Aktion a **anwendbar** in s .

Zustandsräume: Begriffe

Wir verwenden übliche Begriffe aus der Graphentheorie.

Definition (Pfad)

Sei $\mathcal{S} = \langle S, A, cost, T, s_0, S_* \rangle$ ein Zustandsraum.

Seien $s^{(0)}, \dots, s^{(n)} \in S$ Zustände und $\pi_1, \dots, \pi_n \in A$ Aktionen, so dass $s^{(0)} \xrightarrow{\pi_1} s^{(1)}, \dots, s^{(n-1)} \xrightarrow{\pi_n} s^{(n)}$.

- $\pi = \langle \pi_1, \dots, \pi_n \rangle$ ist **Pfad** von $s^{(0)}$ nach $s^{(n)}$
- **Länge** des Pfads: $|\pi| = n$
- **Kosten** des Pfads: $cost(\pi) = \sum_{i=1}^n cost(\pi_i)$

Anmerkungen:

- Pfade der Länge 0 sind erlaubt
- manchmal nennt man auch die Zustandsfolge $\langle s^{(0)}, \dots, s^{(n)} \rangle$ oder die Folge $\langle s^{(0)}, \pi_1, s^{(1)}, \dots, s^{(n-1)}, \pi_n, s^{(n)} \rangle$ **Pfad**

Zustandsräume: Begriffe

Weitere Begriffe:

Definition (erreichbar, Lösung, optimal)

Sei $\mathcal{S} = \langle S, A, cost, T, s_0, S_* \rangle$ ein Zustandsraum.

- Zustand s ist **erreichbar**, wenn Pfad von s_0 zu s existiert.
- Ein Pfad von einem Zustand $s \in S$ zu einem Zustand $s_* \in S_*$ ist **Lösung für/von s** .
- Eine Lösung für s_0 ist **Lösung für/von \mathcal{S}** .
- **Optimale Lösungen** (für s) haben minimale Kosten unter allen Lösungen (für s).

Klassische Suchprobleme
oooooooo

Formalisierung
oooooo

Zustandsraumsuche
●○○

Zusammenfassung
○○

Zustandsraumsuche

Zustandsraumsuche

Zustandsraumsuche

Zustandsraumsuche ist das algorithmische Problem,
Lösung in Zustandsräumen zu finden oder zu beweisen,
dass keine Lösung existiert.

Bei der **optimalen Zustandsraumsuche** wird zusätzlich gefordert,
dass nur optimale Lösungen gefunden werden.

Lernziele Zustandsraumsuche

Lernziele zum Thema Zustandsraumsuche

- **Zustandsraumsuche verstehen:**
Worin besteht das Problem und wie formalisieren wir es?
- **Suchalgorithmen bewerten:**
Vollständigkeit, Optimalität, Zeit-/Speicheraufwand
- **Suchalgorithmen kennenlernen:**
uninformiert und informiert, Baum- und Graphensuche
- **Heuristiken für Suchalgorithmen bewerten:**
Zielerkennung, Sicherheit, Zulässigkeit, Konsistenz
- **effiziente Implementierung von Suchalgorithmen**
- **experimentelle Bewertung von Suchalgorithmen**
- **Entwurf und Vergleich von Heuristiken für Suchalgorithmen**

Klassische Suchprobleme
oooooooo

Formalisierung
ooooooo

Zustandsraumsuche
ooo

Zusammenfassung
●○

Zusammenfassung

Zusammenfassung

- klassische Suchprobleme: finde Aktionsfolge vom Anfangszustand zu einem Zielzustand
- Performance-Mass: Summe von Aktionskosten
- Formalisierung über Zustandsräume:
 - Zustände, Aktionen, Aktionskosten, Transitionen, Anfangszustand, Zielzustände
- Begriffe zu Transitionen, Pfaden, Lösungen
- Definition (optimale) Zustandsraumsuche