

Einführung in die Methoden der Künstlichen Intelligenz

Suche bei Spielen

PD Dr. David Sabel

SoSe 2014

Zwei-Spieler-Spiele



Ziel dieses Abschnitts

- Intelligenter Agent für Zweipersonenspiele
- Beispiele: Schach, Dame, Mühle, ...

Zwei-Spieler-Spiele



Ziel dieses Abschnitts

- Intelligenter Agent für Zweipersonenspiele
- Beispiele: Schach, Dame, Mühle, ...

Annahme zunächst:

- Spiele mit genau zwei Gegnern
- Kein Zufall im Spiel (keine Würfel, Kartenmischen) etc.

Schach



- Gute Strategien zum Schachspielen schon entwickelt bevor es Computer gab
- Untersuchungen zu Gewinnstrategien (Eröffnungen, ...)
- Bewerten von Spielsituationen

Schach



- Gute Strategien zum Schachspielen schon entwickelt bevor es Computer gab
- Untersuchungen zu Gewinnstrategien (Eröffnungen, ...)
- Bewerten von Spielsituationen

Im Wesentlichen 2 Ansätze für Programme zum Schachspielen

- Verwende bekannte Schachtheorien (Verteidigung, Angriff, Bedrohung, Decken, Mittelfeld, ...).
 Versuche die "menschliche Methode" zu Programmieren
- Absuchen aller Möglichkeiten, um den nächsten guten Zug zu finden.

Schach (2)



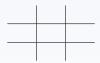
Moderne erfolgreiche Schachprogramme:

- verwenden im Wesentlichen das Absuchen
- verwenden statische Bewertung der Spielsituationen
- zusätzlich Bibliotheken für Eröffnung und Endspiel



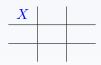
- Zwei Spieler: genannt Maximierer und Minimierer
- Zustand (Knoten): Darstellung der Spielsituation und welcher Spieler am Zug ist
- Wurzel: Aktuelle Spielsituation
- $\begin{tabular}{ll} \bf & Kinder \ von \ Knoten \ K: \\ & m\"{o}gliche \ Spielsituationen \ nach \ einem \ Zug \\ & Spieler \ wechselt \end{tabular}$
- Blätter mit Gewinnwert bewertet.
- Schach:
 - -1 = Minimierer hat gewonnen
 - 1 = Maximierer hat gewonnen
 - \bullet 0 = Remis





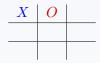
- Maximierer: X
- Minimierer: ()
- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)





- Maximierer: X
- Minimierer: ()
- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)





- Maximierer: X
- Minimierer: ()
- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)



Spielfeld:



Maximierer: X

• Minimierer: ()

- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)



Spielfeld:



Maximierer: X

• Minimierer: ()

- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)





- Maximierer: X
- Minimierer: ()
- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)



Spielfeld:



Maximierer: X

• Minimierer: O

- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)





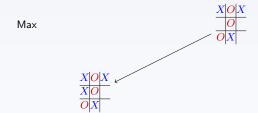
- Maximierer: X
- Minimierer: ()
- schreiben abwechselnd ihr Symbol in ein freies Feld
- Gewinner: Spieler hat sein Symbol in einer Reihe (horizontal, vertikal, diagonal)



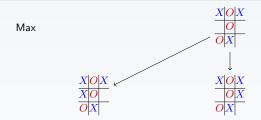
Max



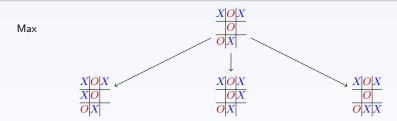




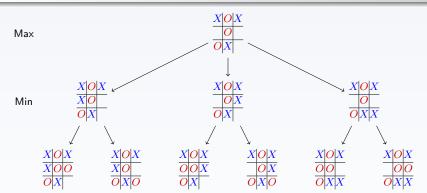




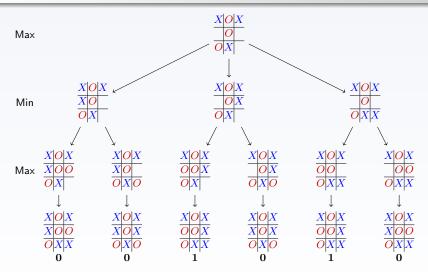




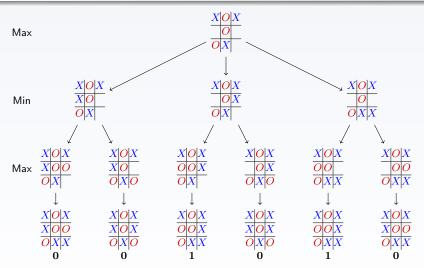












Welchen Zug soll Max machen?

MinMax-Suche (1)



- Eingabe: Spielsituation, Nachfolgerfunktion, Bewertung
- Ausgabe: Nächster optimaler Zug

MinMax-Suche (1)



- Eingabe: Spielsituation, Nachfolgerfunktion, Bewertung
- Ausgabe: Nächster optimaler Zug

Informelle Beschreibung der MinMax-Suche:

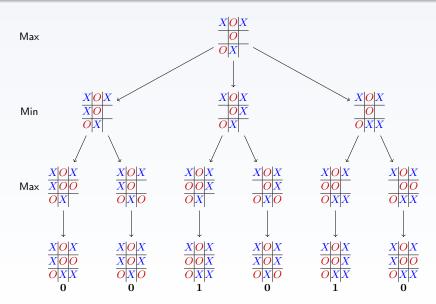
- Bewerte alle Blätter
- Berechne den Wert der anderen Knoten:
 - Stufenweise von unten nach oben
 - über die Werte der Kinder wird maximiert bzw. minimiert
 - je nachdem welcher Spieler am Zug ist
- Dabei: Züge merken, damit der optimale Zug bekannt ist



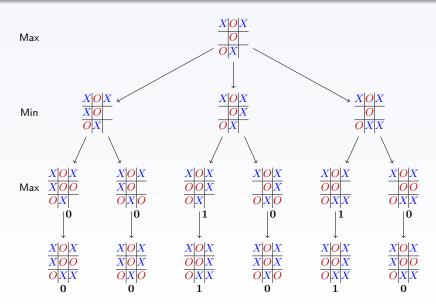
Algorithmus MinMax-Suche

- wobei Spieler = der jeweils anderen Spieler
- Implementierung: sollte zus. den Weg speichern, damit der nächste optimale Zug als Ausgabe zur Verfügung steht.

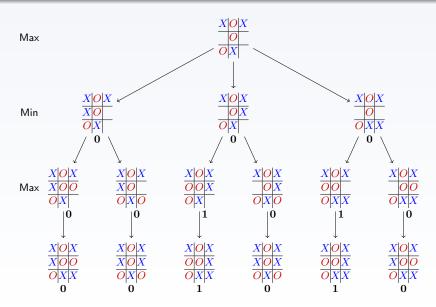




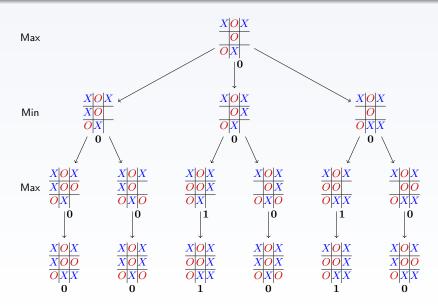














```
minmax endZustand wert nachfolger spieler zustand =
  go (zustand,[]) spieler
 where
   go (zustand,p) spieler
       endZustand zustand = (wert zustand,reverse $ zustand:p)
     | otherwise =
        let 1 = nachfolger spieler zustand
        in case spieler of
              Maximierer -> maximumBv
                                 (\(a,\underline{\})\ (b,\underline{\}) \rightarrow compare a b)
                                 [go (z,zustand:p) Minimierer | z <- 1]
              Minimierer -> minimumBv
                                 (\(a,\_)\ (b,\_)\ ->\ compare\ a\ b)
                                 [go (z,zustand:p) Maximierer | z <- 1]
```

MinMax-Eigenschaften



- MinMax kann als Tiefensuche durchgeführt werden
- \bullet Laufzeit ${\cal O}(c^d)$ bei mittlerer Verzweigungrate c und Blättern in Tiefe d

MinMax-Eigenschaften



- MinMax kann als Tiefensuche durchgeführt werden
- \bullet Laufzeit ${\cal O}(c^d)$ bei mittlerer Verzweigungrate c und Blättern in Tiefe d
- Praktisches Problem: Bei mittelschweren Spielen: unmöglich in annehmbarer Zeit berechenbar
- TicTacToe: Vom leeren Spielfeld aus: 9! = 362.880 Zugfolgen, geht gerade noch

MinMax-Eigenschaften



- MinMax kann als Tiefensuche durchgeführt werden
- \bullet Laufzeit $O(c^d)$ bei mittlerer Verzweigungrate c und Blättern in Tiefe d
- Praktisches Problem: Bei mittelschweren Spielen: unmöglich in annehmbarer Zeit berechenbar
- TicTacToe: Vom leeren Spielfeld aus: 9! = 362.880 Zugfolgen, geht gerade noch

Daher: Abwandlung des Verfahrens!

MinMax mit Tiefenschranke



- Suche nur bis zur einer bestimmten Tiefe k
- Bewerte die Knoten in Tiefe k mit einer **Heuristik**

Beispiele für die Bewertungsfunktion:

- Schach: Materialvorteil, evtl. Stellungsvorteil, Gewinnsituation, ...
- Mühle: Material, #Mühlen, Bewegungsfreiheit, . . .

Beispiel: Heuristische Bewertung für TicTacToe



```
(#einfach X-besetzte Zeilen/Spalten/Diag) * 1
+ (# doppelt X-besetzte Zeilen/Spalten/Diag) * 5
+ (20, falls Gewinnsituation)
- (#einfach O-besetzte Zeilen/Spalten/Diag) * 1
- (# doppelt O-besetzte Zeilen/Spalten/Diag) * 5
- (20, falls Verlustsituation)
```



- Güte bestimmt Güte des Verfahrens
- muss algorithmisch (möglichst schnell) berechenbar sein
- sollte Endzustände entsprechend minimal und maximal bewerten

Es gilt (in Spielen ohne Zufall):

Berechnung des besten Zuges ist unabhängig von den exakten Werten der Bewertungsfunktion;

Die Ordnung zwischen den Spielsituationen bestimmt.

Beispiel: TicTacToe



	Sieg	Niederlage	Unentschieden
Bewertung 1	1	-1	0
Bewertung 2	100	10	50
Bewertung 3	1	0	0

- Bewertung 1 und Bewertung 2 führen zum gleichen optimalen Zug, da
 Sieg > Unentschieden > Niederlage
- Bewertung 3 hat eine andere Ordnung:
 Sieg > Unentschieden = Niederlage
 und kann daher zu anderem optimalen Zug führen

Einwand



Wenn man ein sehr gute Bewertungsfunktion hat:

Warum MinMax ausführen und nicht gleich nur die Bewertungen der Kinder anschauen?



Wenn man ein sehr gute Bewertungsfunktion hat:

Warum MinMax ausführen und nicht gleich nur die Bewertungen der Kinder anschauen?

Üblicherweise:

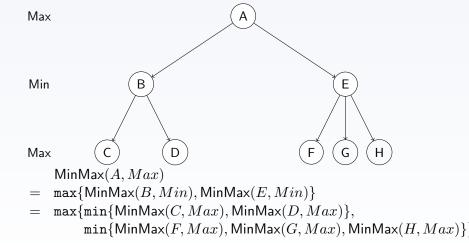
Je tiefer man geht, umso besser wird die Bewertungsfunktion!

Tiefenbeschränkte MinMax-Suche

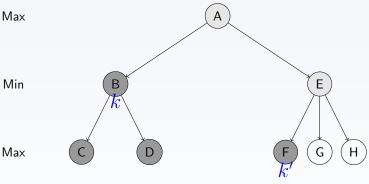


- ullet Mittlere Verzweigungrate c
- Tiefenschranke m
- Laufzeit $O(c^m)$, wenn die Heuristik in konstanter Zeit berechenbar ist





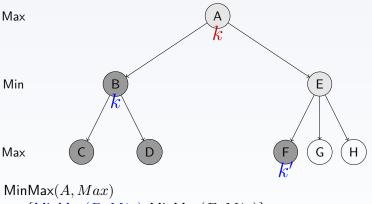




MinMax(A, Max)

- $= \max\{\mathsf{MinMax}(B,Min),\mathsf{MinMax}(E,Min)\}$
- $= \ \max\{k, \min\{k', \mathsf{MinMax}(G, Max), \mathsf{MinMax}(H, Max)\}\}$



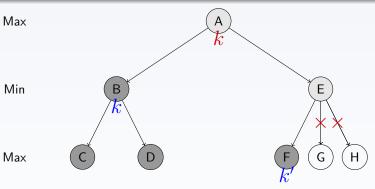


- $\max\{MinMax(B, Min), MinMax(E, Min)\}$
- $\max\{k, \min\{k', \mathsf{MinMax}(G, Max), \mathsf{MinMax}(H, Max)\}\}$

Wenn $k \geq k'$:

k





MinMax(A, Max)

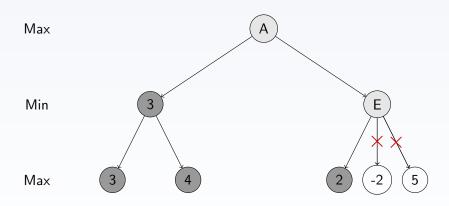
- $= \max\{\operatorname{\mathsf{MinMax}}(B,Min),\operatorname{\mathsf{MinMax}}(E,Min)\}$
- $= \max\{k, \min\{k', \mathsf{MinMax}(G, Max), \mathsf{MinMax}(H, Max)\}\}$

Wenn $k \geq k'$:

- = k
- ⇒ Knoten (bzw. Teilbäume) G und H braucht man nicht betrachten!

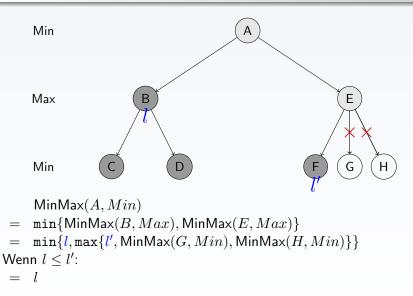
Beispiel mit konkreten Werten





Symmetrischer Fall





Alpha-Beta-Suche



- Kürzt genau diese Fälle weg
- Durch Verwendung eines Suchfensters $[\alpha, \beta]$
- Tiefensuche mit Tiefenschranke notwendig Anpassung der Tiefenschranke im folgenden Algorithmus implizit

Algorithmus $\alpha - \beta$ -Suche

Aufruf: AlphaBeta(Zustand,Spieler, $-\infty,+\infty$)

Funktion: AlphaBeta(Zustand,Spieler, α , β)

- 1 Wenn Tiefenschranke erreicht, bewerte die Situation, return Wert
- 2 Sei NF die Folge der Nachfolger von (Zustand, Spieler)
- 3 Wenn Spieler = Minimierer:

```
\begin{array}{l} \beta_l := \infty; \\ \text{for-each } L \in NF \\ \beta_l := \min\{\beta_l, \text{AlphaBeta}(L, \text{Maximierer}, \alpha, \beta)\} \\ \text{if } \beta_l \leq \alpha \text{ then return } \beta_l \text{ endif}// \text{ verlasse Schleife} \\ \beta := \min\{\beta, \beta_l\} \\ \text{end-for} \\ \text{return } \beta_l \end{array}
```

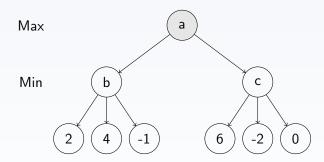
Wenn Spieler = Maximierer

```
\begin{array}{l} \alpha_l := -\infty; \\ \text{for-each } L \in NF \\ \alpha_l := \max\{\alpha_l, \text{AlphaBeta}(L, \text{Minimierer}, \alpha, \beta)\} \\ \text{if } \alpha_l \geq \beta \text{ then return } \alpha_l \text{ endif}// \text{ verlasse Schleife} \\ \alpha := \max\{\alpha, \alpha_l\} \\ \text{end-for} \\ \text{return } \alpha_l \end{array}
```

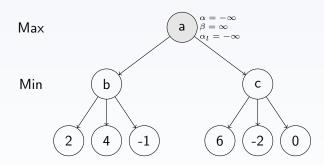


```
alphaBeta wert nachfolger maxtiefe neginfty infty spieler zustand =
 ab 0 neginfty infty spieler zustand
where
 ab tiefe alpha beta spieler zustand
   | null (nachfolger spieler zustand) || maxtiefe <= tiefe = wert zustand
   | otherwise =
     let 1 = nachfolger spieler zustand
      case spieler of
        Maximierer -> maximize tiefe alpha beta 1
        Minimierer -> minimize tiefe alpha beta 1
 maximize tiefe alpha beta xs = it_maximize alpha neginfty xs
   where
     it maximize alpha alpha 1 [] = alpha 1
     it_maximize alpha alpha_1 (x:xs) =
      let alpha_l' = max alpha_l (ab (tiefe+1) alpha beta Minimierer x)
      in if alpha_1' >= beta then alpha_1' else
            it_maximize (max alpha alpha_1') alpha_1' xs
 minimize tiefe alpha beta xs = it_minimize beta infty xs
  where
     it_minimize beta beta_l [] = beta_l
     it_minimize beta beta_l (x:xs) =
       let beta l' = min beta l (ab (tiefe+1) alpha beta Maximierer x)
       in if beta 1' <= alpha then beta 1' else
             it_minimize (min beta beta_l') beta_l' xs
```

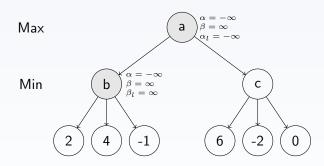




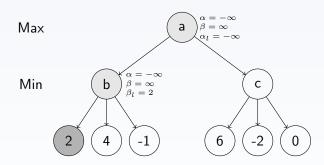






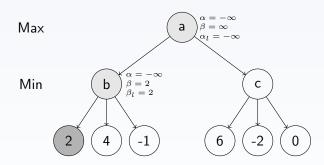




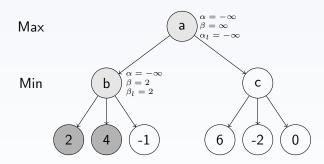


Alpha-Beta-Suche: Beispiel

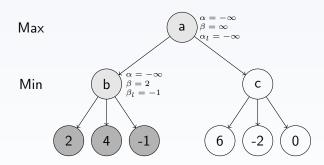




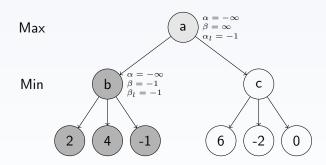




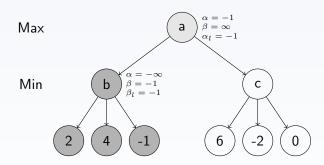




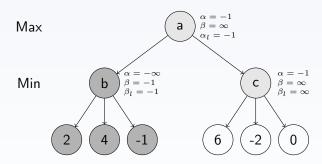






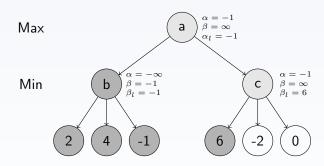




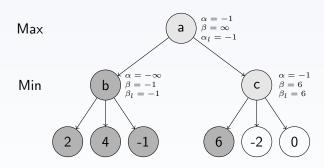


Alpha-Beta-Suche: Beispiel

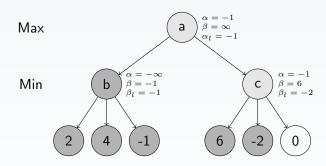




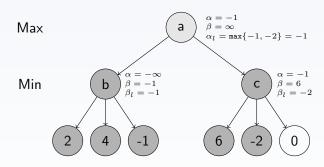




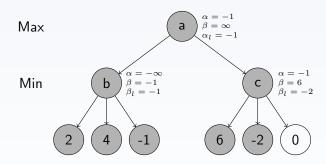




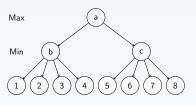


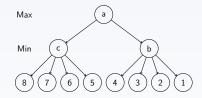






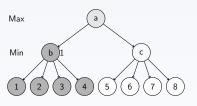


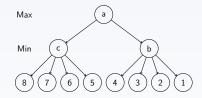




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

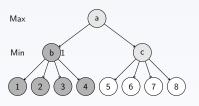


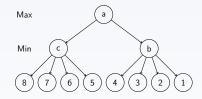




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

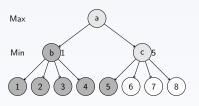


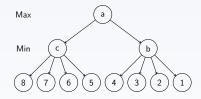




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

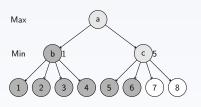


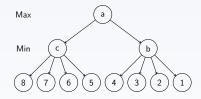




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

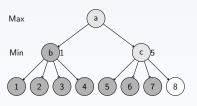


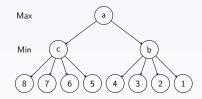




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

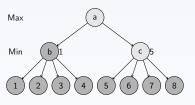


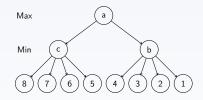




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

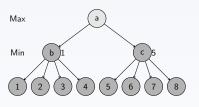


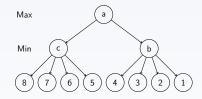




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

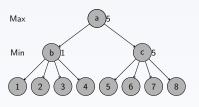


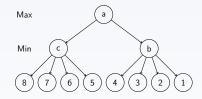




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

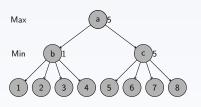


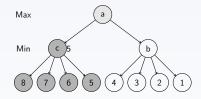




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

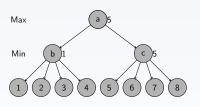


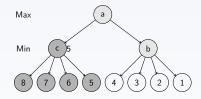




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

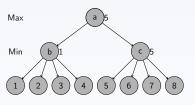


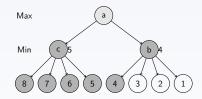




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

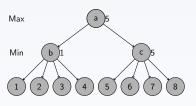


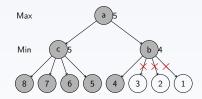




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge

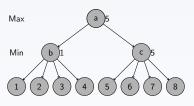


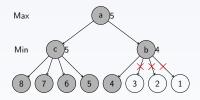




- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge







- Beide Bäume sind gleich
- Außer: Nachfolger in umgekehrter Reihenfolge
- Reihenfolge bestimmt Güte von Alpha-Beta
- Abhilfe: Nachfolger vorsortieren
- Heuristik zum Sortieren verwenden



Zur Erinnerung:

 \bullet MinMax: Laufzeit $O(c^d)$ bei Tiefenschranke d und Verzweigungrate c

Alpha-Beta-Suche:

- Worst-Case: Wie MinMax
- Best-Case $O(c^{\frac{d}{2}})$
- ullet Bei guter Vorsortierung $O(c^{rac{d}{2}})$ (Daumenregel)
- Bei zufälliger Vorsortierung $O(c^{\frac{3d}{4}})$

Bei guter Vorsortierung:

Bei gleichen Ressourcen kann man in mit Alpha-Beta-Suche doppelt so tief vorausschauen als bei MinMax-Suche!

Optimierungen von Alpha-Beta



Optimierungen

- Speicherung von bewerteten Stellungen
- Nutzung von Symmetrien

Probleme:

- Manchmal: Tiefere Suche schlechter als nicht so tiefe Suche
- Horizonteffekt: Durch Tiefenschranke wird genau der gute Zug übersehen

Strategie zur Vermeidung des Horizonteffekts



- Falls bei Suche in Tiefe d ein Zug am Knoten K besonders gut (Maximierer) ist:
- \bullet besonders gut: alle Brüder von K haben schlechtere Bewertung
- ullet Dann Suche K mit größerer Tiefe ab

Tiefere Suche ist auch ratsam bei Zugzwang, denn

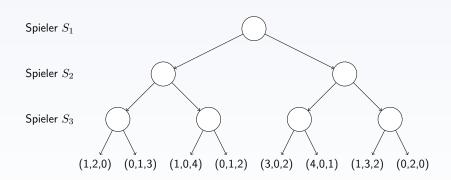
- Erhöht den Suchhorizont
- ohne Vergrößerung des Suchraums

Mehr als 2 Spieler

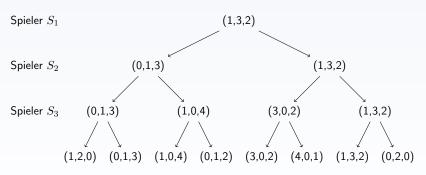


- Wir erläutern nur die Probleme (keine Lösung)
- Erkenntnis: Probleme sind wesentlich schwieriger
- Vereinfachung: Genau 3 Spieler
- Blattbewertung: Statt Wert, nun Drei-Tupel (A,B,C): Ergebnis des jeweiligen Spielers





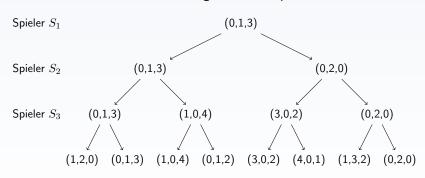




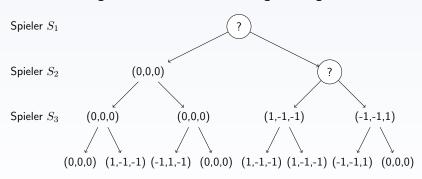
3-Spieler-Baum: Bewertung (1)



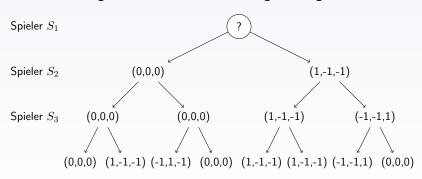
Strategie: Spieler 1 und Spieler 3 verbünden sich Ziel: Minimiere Ergebnis von Spieler 2



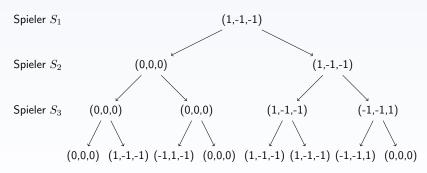




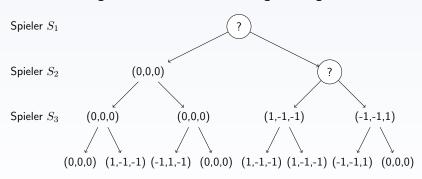




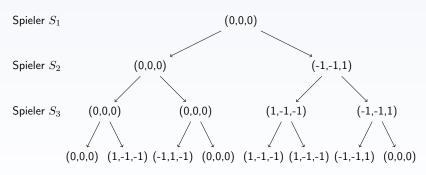












Spiele mit Zufall



- Wir betrachten nur 2-Spieler-Spiele
- Mit Zufall: Z.B. Würfeln, Kartenmischen, etc.

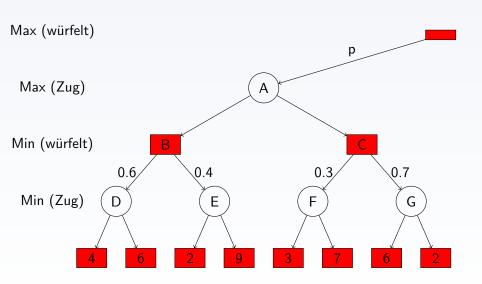
Naiver Ansatz:

Verwende MinMax (bzw. $\alpha - \beta$) über alle Möglichkeiten

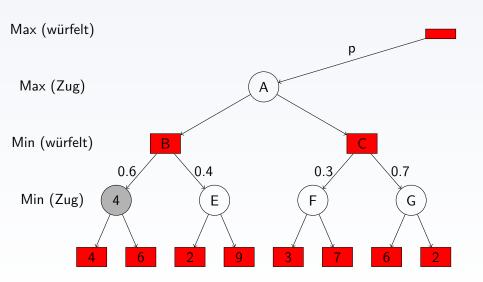
Besser:

Benutze die Wahrscheinlichkeit und den Erwartungswert

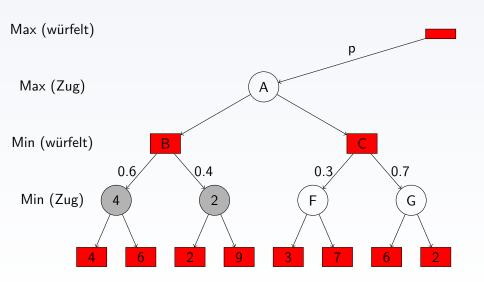




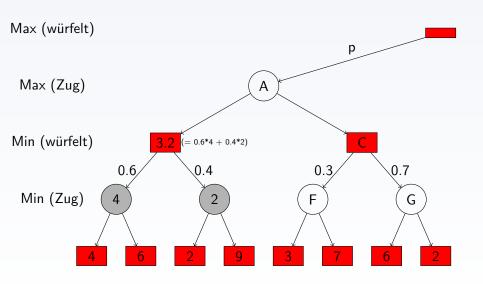




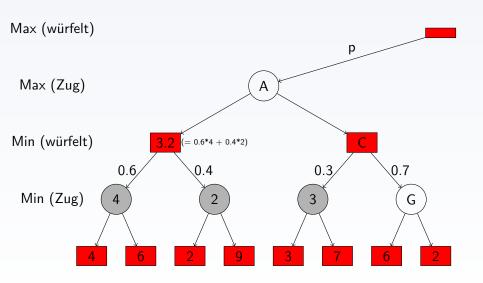




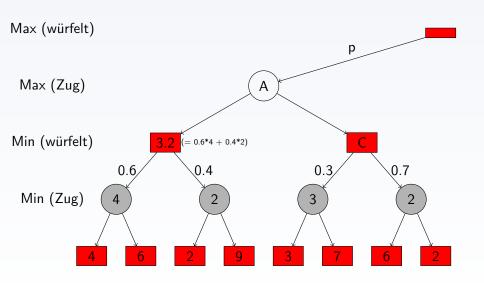




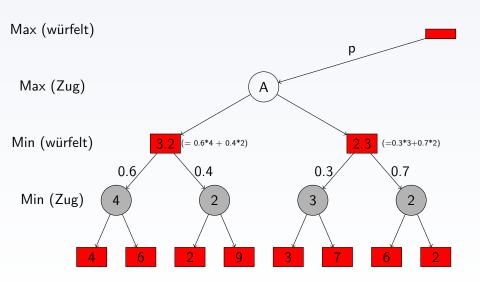




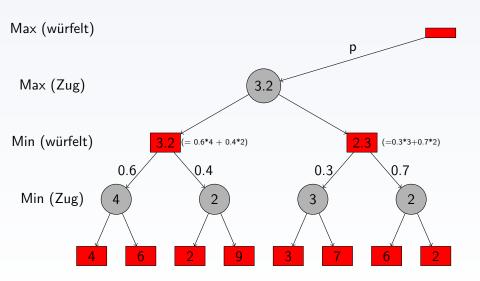












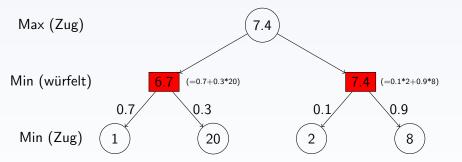
Eigenschaften



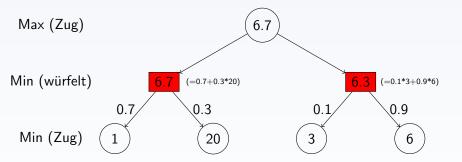
Satz

Es gilt: Wenn Wahrscheinlichkeit eine Rolle spielt, dann ist die Berechnung des Zuges mit dem besten Erwartungswert abhängig von den exakten Werten der Bewertungsfunktion; nicht nur von der relativen Ordnung auf den Situationen.

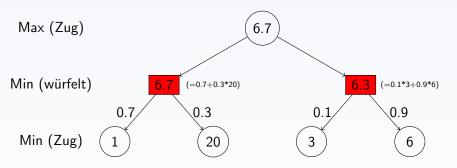












⇒ Die Bewertungsfunktion muss vorsichtig gewählt werden!