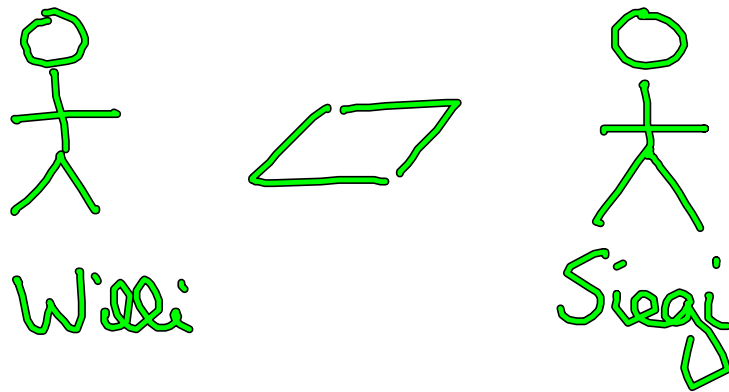


Spieltheorie - Optimale Spielstrategie

Spiele als Suchprobleme. Im Unterschied zu den bisher betrachteten Suchproblemen muss das mögliche Verhalten des Gegners in Betracht gezogen werden.



- 2-Spieler
- abwechselnd am Zug
- endliches Spiel (W, O, S)
- endlich viele Aktionen
- des einen Gewinn ist des anderen Verlust

⇒ Nullsummenspiel mit vollständiger
Information (Perfect Knowledge Game)

Bsp: TicTactoe, Schach, Go, Dame, ...

Herausforderung

- Verhalten des Gegners ungewiss
- meistens kombi produktiv
- Mangel an Zeit und Speicher

Ermittlung der besten

Spielstrategie

Tic Tac Toe :

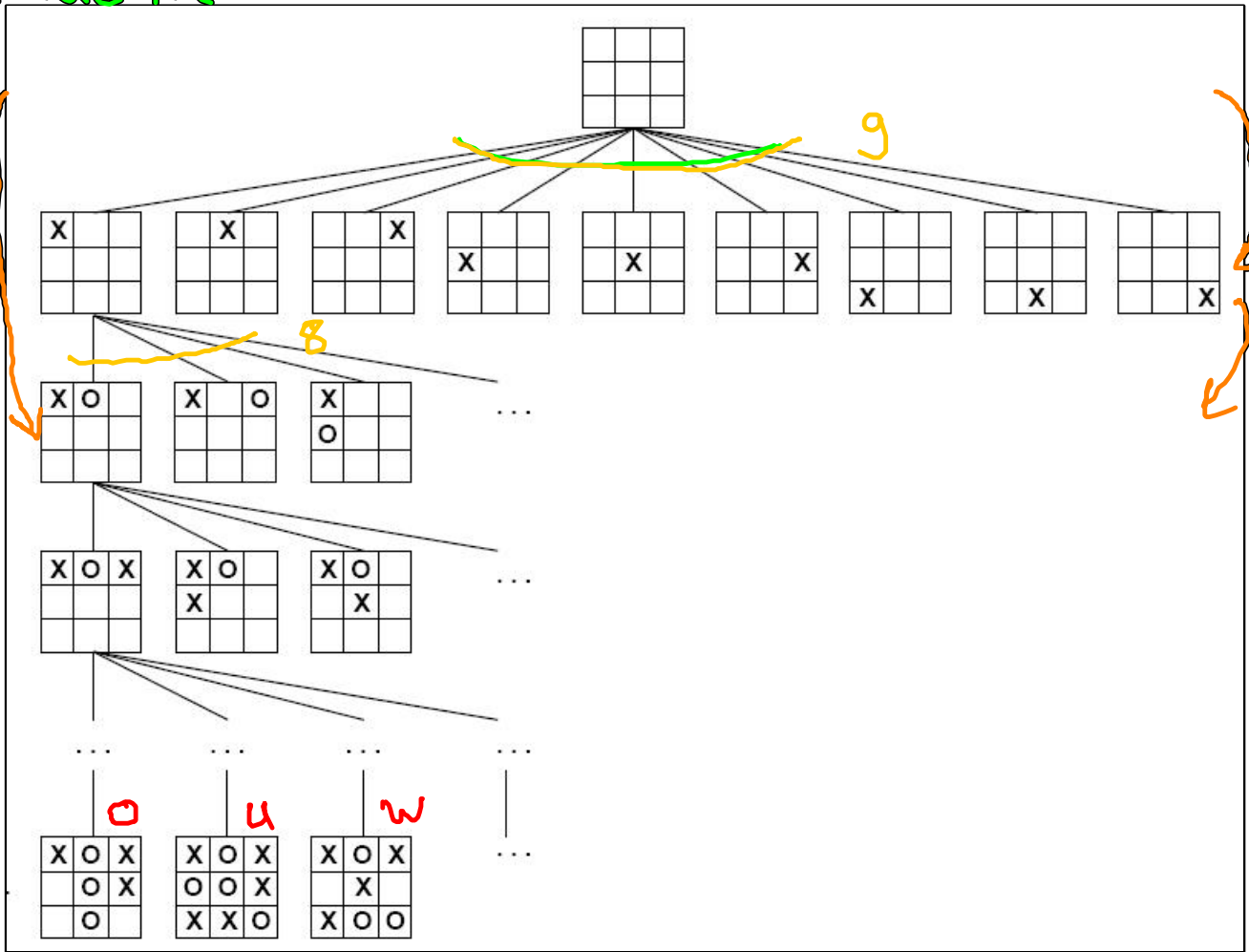
X

O

Zug

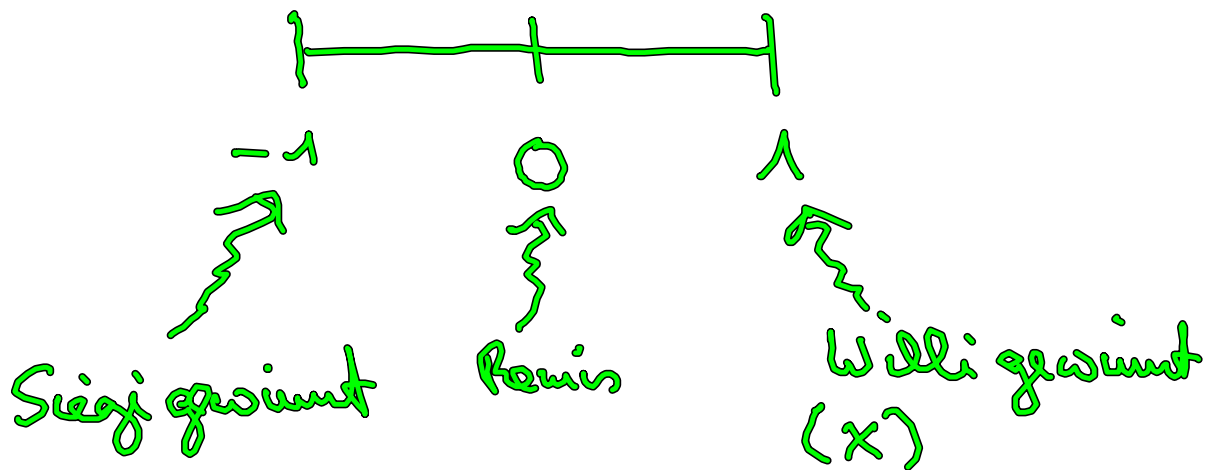
Halbzug

-u-



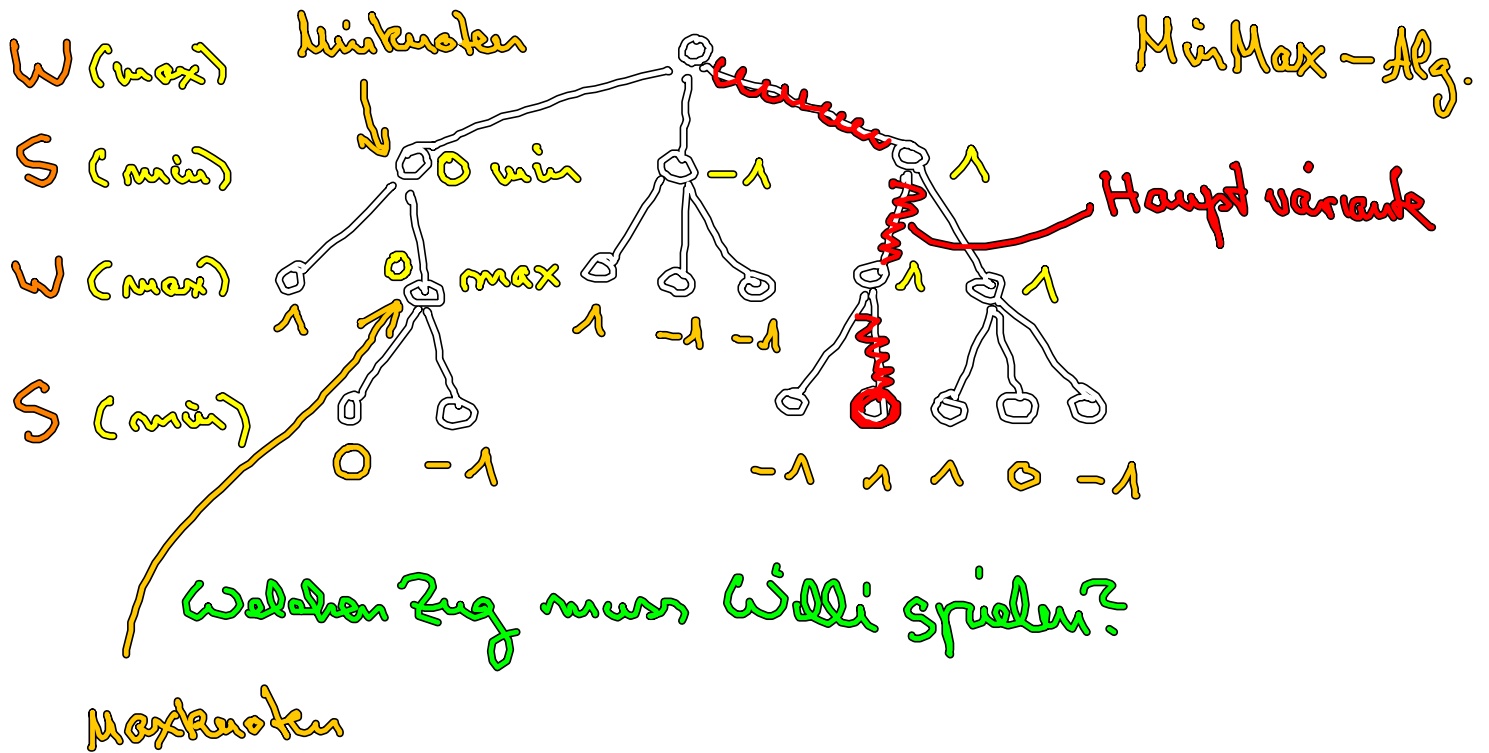
terminale Stellung

Definition



Hauptidee:

Gegner ist unfehlbar, spielt immer den besten Zug (optimale Spielweise).



MinMax-Prinzip:

n Zustand

S Menge der Nachfolger von n

$\text{minimax}(n) = \text{Wert}(n)$ n ist termin. Zst.

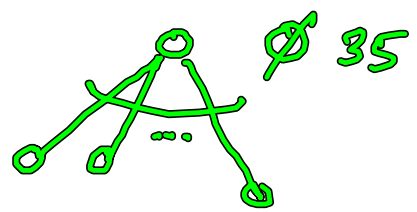
max $\min_{s \in S} \max(s)$ mit
Maximierer

min $\min_{s \in S} \min(s)$ mit
Minimierer

Erreichen wir immer die terminalen Zustände?
Wie groß ist der Suchraum?

Suchraumproblematik

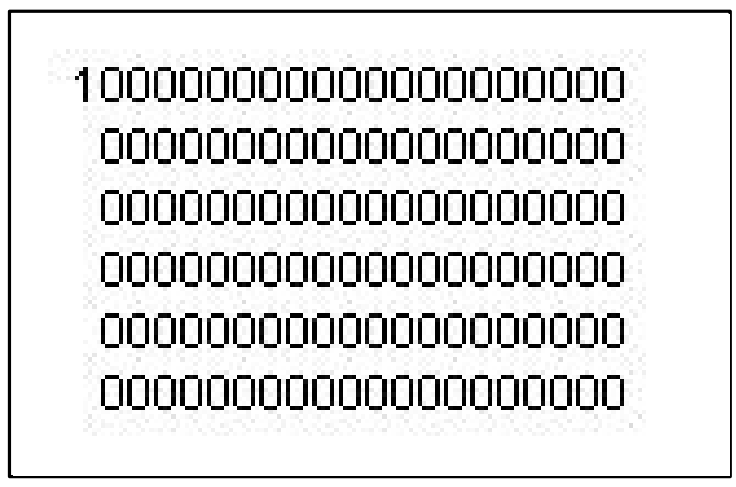
Schach



- es gibt schätzungs-
weise $2,28 \cdot 10^{46}$
legale Schachpositionen

- Partien \rightarrow ca 50 Züge

$\Rightarrow \sim 10^{120}$
verschiedene Partieverläufe

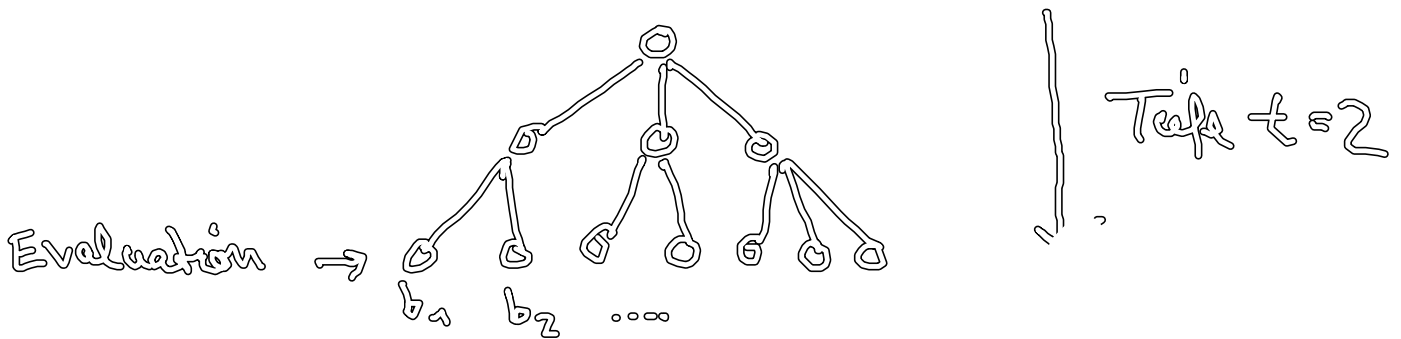




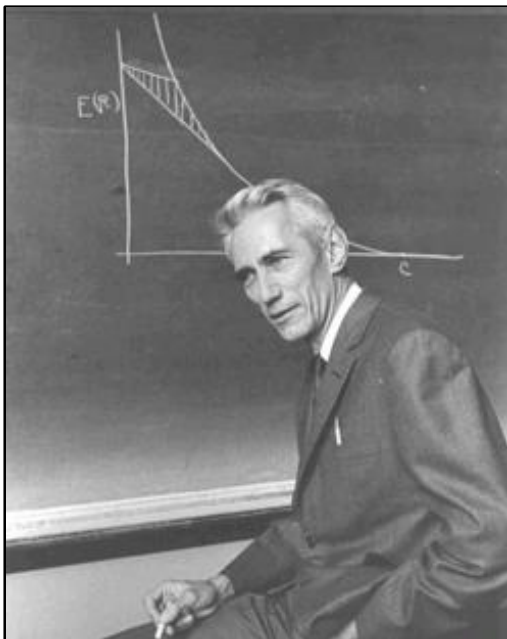
Atome im Weltall

$\Rightarrow \sim 10^{80}$

IDEE: - feste Suchtiefe
- Abschätzungsfunktion



Claude Edward Shannon



- Vortrag 1949
- Minimax + Evaluation

Bewertungsfunktion

Qualität des Spielprogramms hängt entscheidend von der Qualität dieser Funktion ab.

Achten auf:

- Effizienz (oft sehr teuer)
- möglichst unabhängige Kriterien
- Wiedergabe der tatsächlichen Gewinnchancen

meistens gewichtete, lineare Funktionen

$$f(S) = \sum_{i=1}^n \alpha_i f_i(S)$$

$$\dots f_1(S) = \text{materialwert}(S) \\ - \text{materialschwarz}(S)$$

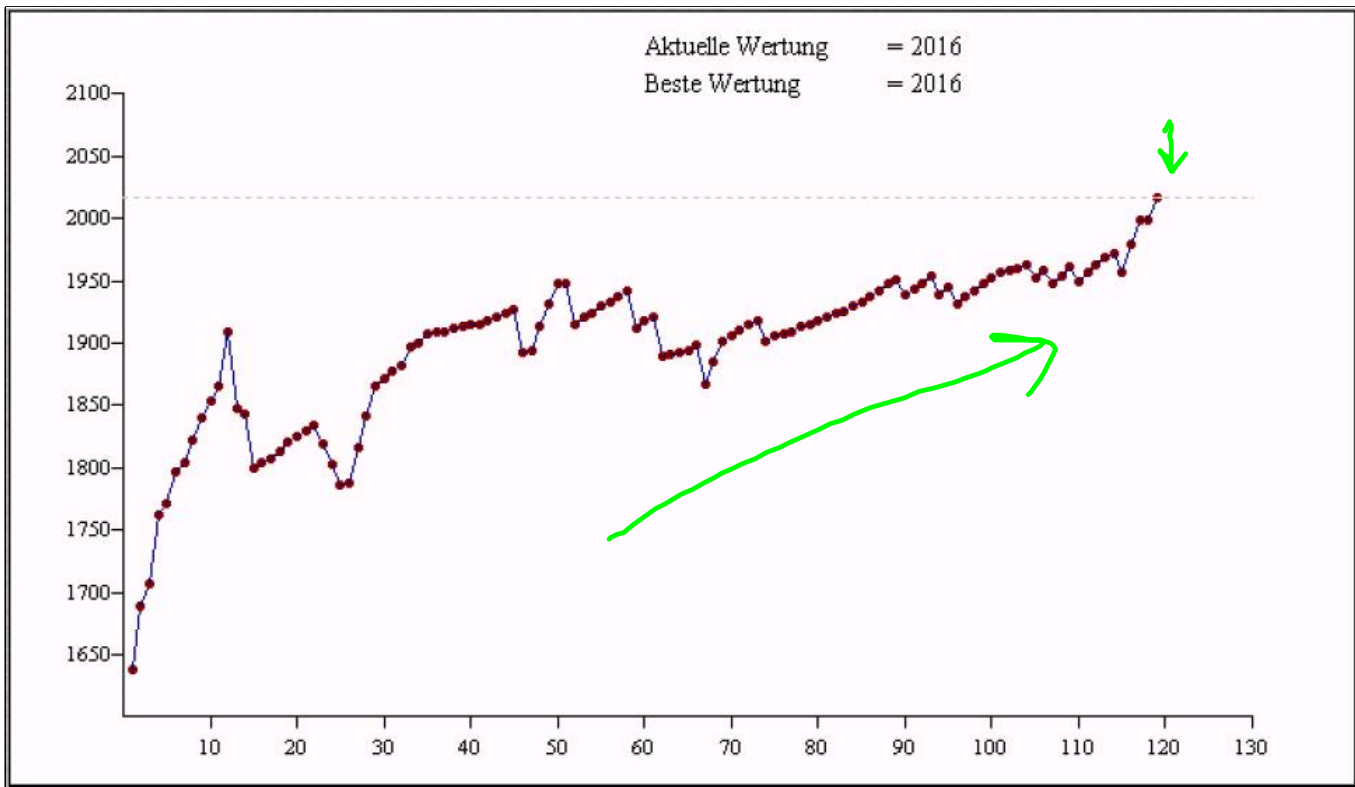
$$\dots f_2(S) = \text{mobilität}_W(S) \\ - \text{mobilität}_S(S)$$

$\rightarrow \alpha_1$ Eröffnung $\rightarrow \alpha_2$ Mittelspiel $\rightarrow \alpha_3$ Endspiel

- König Zentrums
- Mobilfkt Dame

$\rightarrow \alpha_1 \dots \alpha_n$

Reinforcement Learning

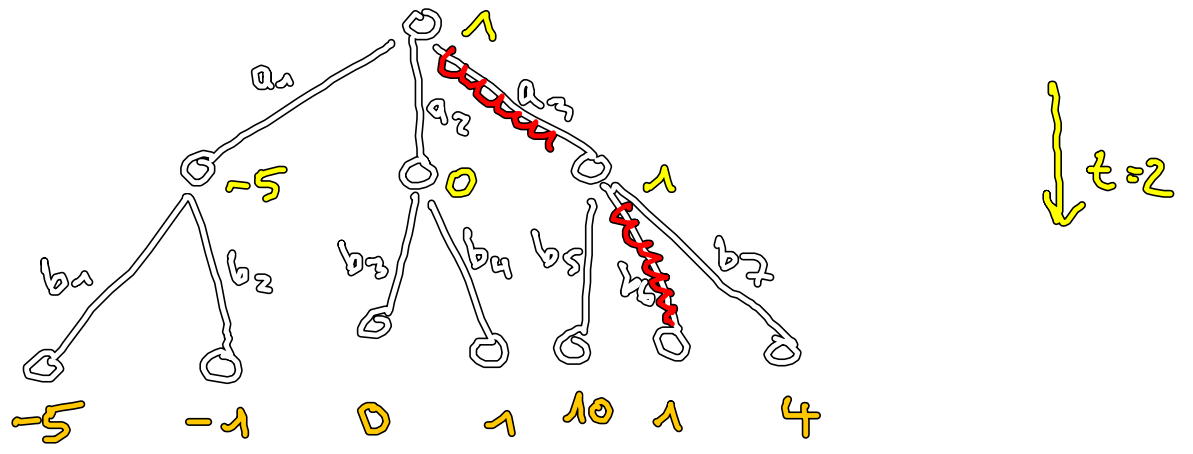


MinMax - Algorithmus mit Bewertungsfunktion

W

S

W



Hauptvariante : $([a_3, b_6], 1)$

Pseudocode

Effizienz

```

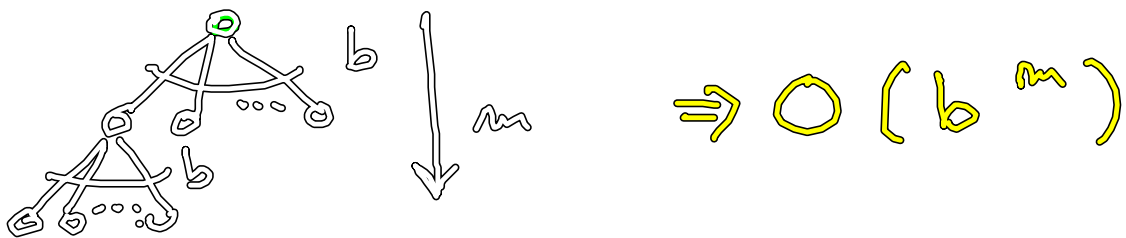
maxKnoten ( Knoten x ) → Integer {
  if ( x ist Blatt )
    return evaluation ( x )
  else {
    // x1 ... xk seien Kinder von x
    ω := -∞
    for i := 1 to k do {
      v := minKnoten ( xi )
      if ( v > ω )
        ω := v
    }
    return ω
  }
}

```

⇒ miniknoten entsprechend

Aufwandsabschätzung

Sei m maximale Spielbaumtiefe und
 b die durchschnittliche Anzahl der Spielzüge



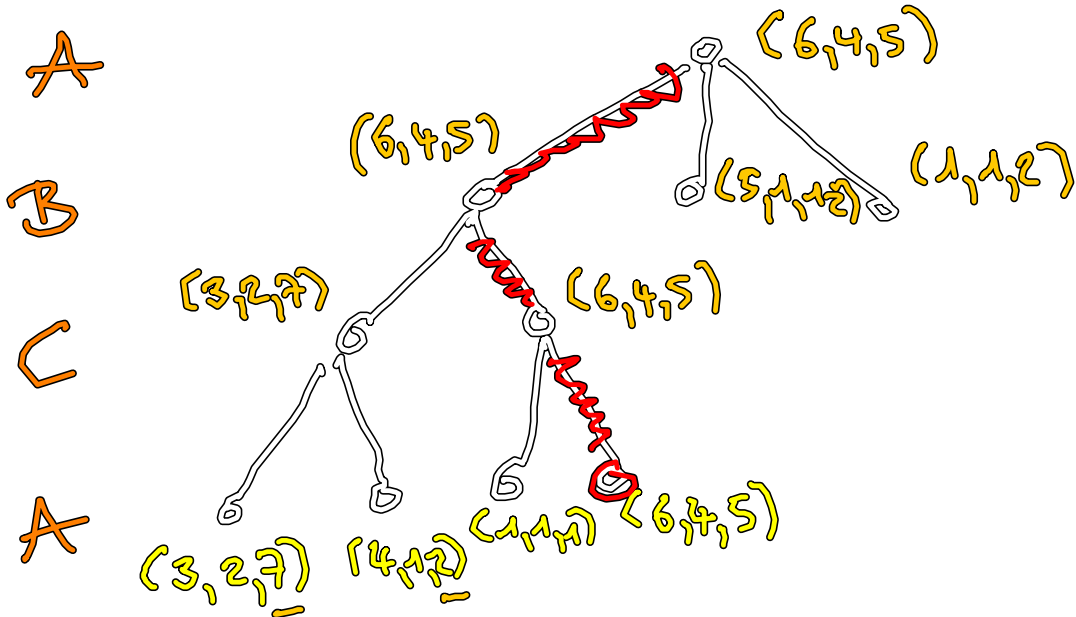
MinMax in Prolog

`minmax (Pos, BestSucc, Val) :-`
 `(move (Pos, PosList), !,`
 `best (PosList, BestSucc, Val))`
 `;`
 `evaluation (Pos, Val).`

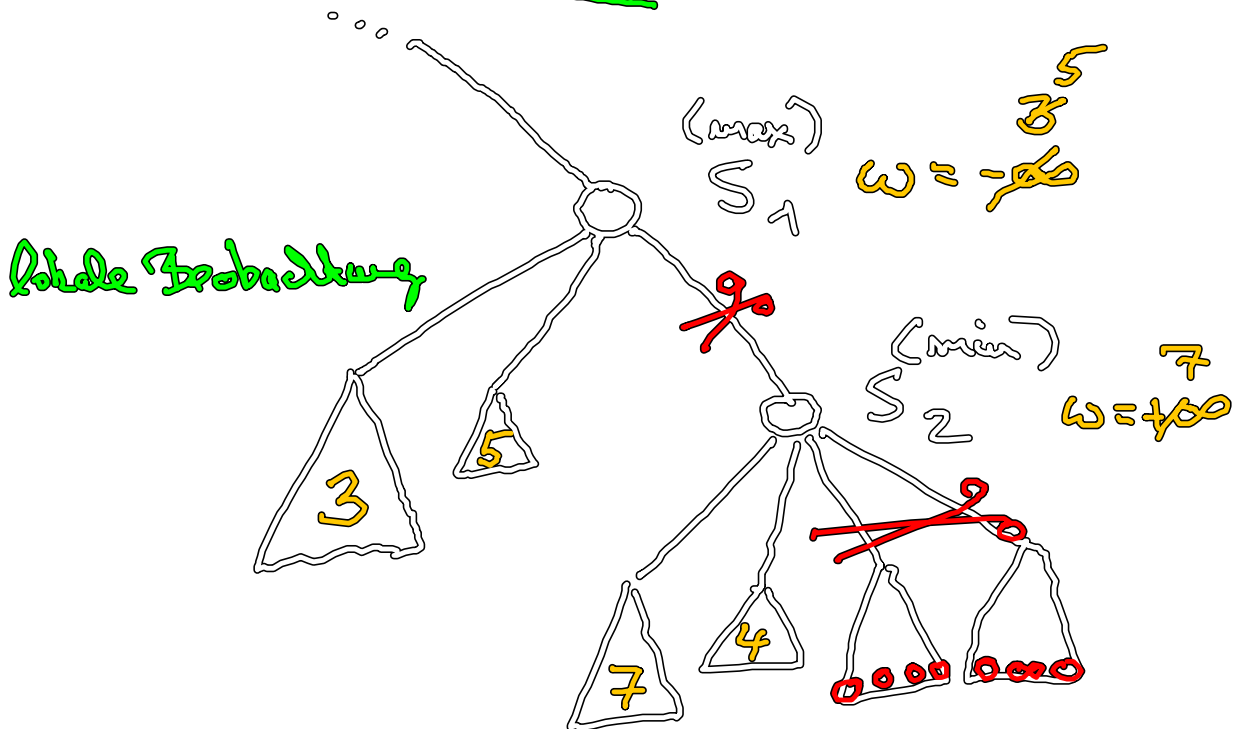
... (Tut)

Ausblick

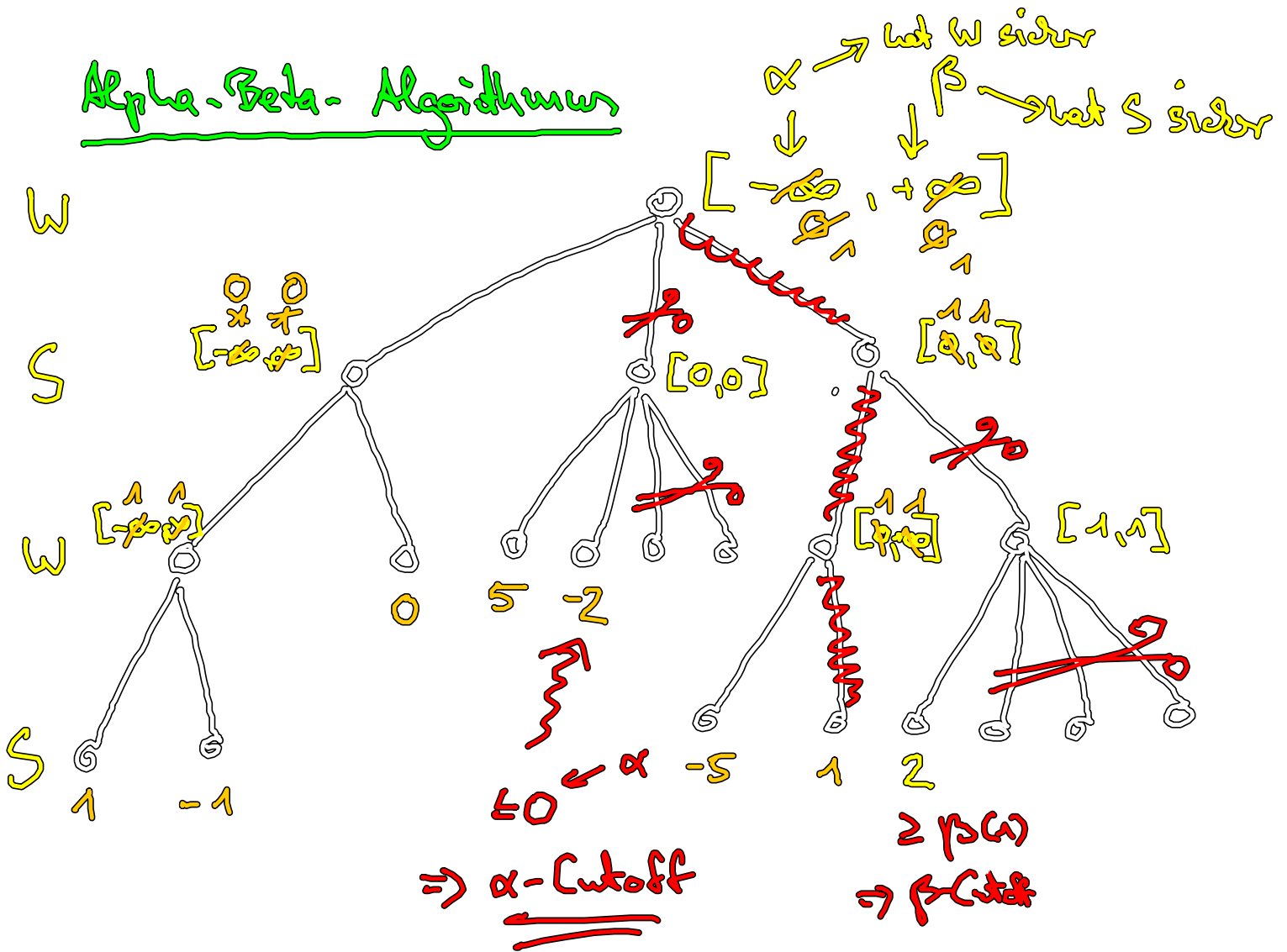
Min Max-Prinzip auch für rundenbasierte Spiele mit mehr als 2 Spielern anwendbar.



Alpha-Beta-Pruning



Alpha-Beta-Algorithmus



Pseudocode:

```

 $\alpha \beta$  maxKnoten (Knoten x, Integer  $\alpha, \beta$ )  $\rightarrow$  let {
  if (x ist Blatt)
    return evaluation(x)
  else {
     $w := \alpha$ 
  }
}
    
```

```

for i := 1 to k do {
  v :=  $\alpha\beta$  min Knoten( $x_i, \omega, \beta$ )
  if ( $v > \omega$ )
     $\omega := v$ 
  if ( $\omega \geq \beta$ ) //  $\beta$ -Cut-off
    return  $\beta$ 
}
return  $\omega$ 
}
}
}

```

\Rightarrow $\alpha\beta$ min Knoten entsprechend

Aufwandsabschätzung

worst case \rightarrow MinMax $O(b^m)$

best case $\rightarrow O(b^{\frac{m}{2}})$ wenn die
Zugreihenfolge optimal ist

\Rightarrow Verzweigungsfaktor
 \sqrt{b} statt b

Schach \Rightarrow ~~35~~ 6

Zufällig $\rightarrow O\left(\left(\frac{b}{\log b}\right)^m\right)$

Optimierungen + Heuristiken



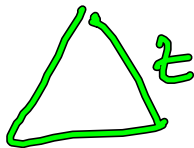
• Zugsortierungen

IDEE: Züge, die sich als gut bewährt haben sollen Vorrang erhalten

- Killer moves
- History moves
- Hauptvariante

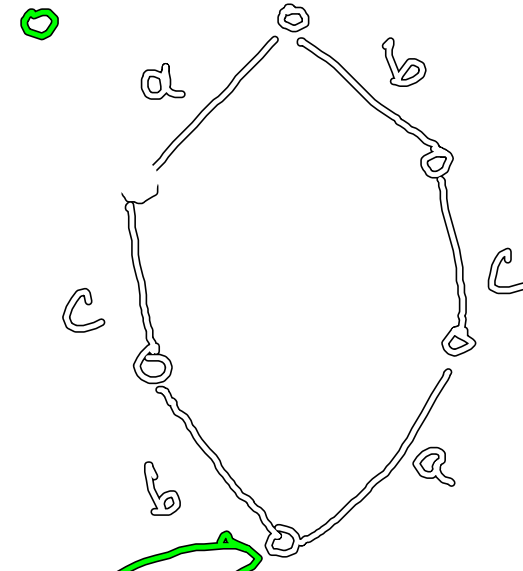
• Iterative Suchverfahren

schlecht

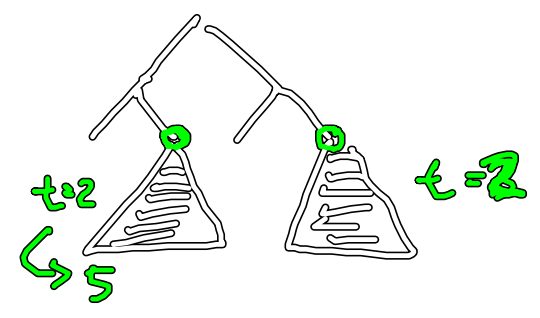


gut





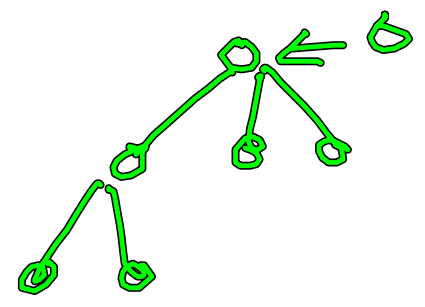
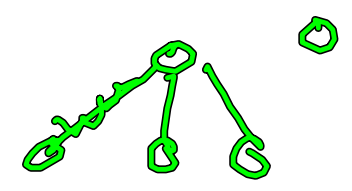
Suchgraphen! (keine Bäume)



key(S)

Transpositionstabelle (TT)

key	Bewertung	α	β



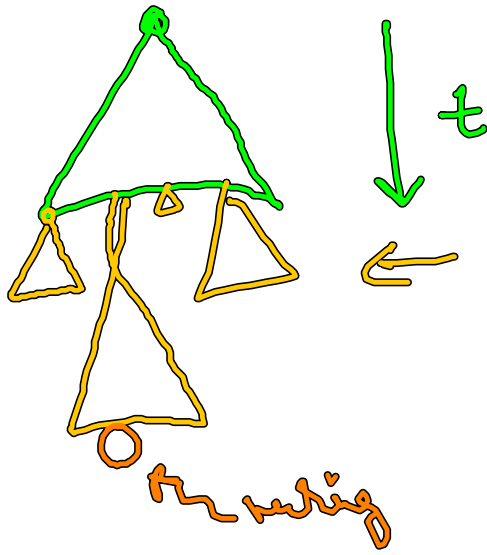
Aspiration Search

IDEA: Bewertung der aktuellen Stellung kann sich nach einem Zug nicht viel ändern

$\alpha\beta$ Suche (... , $\alpha = -\infty$, $\beta = +\infty$)

\Rightarrow α -Suche (\dots , $\alpha = b - \epsilon$, $\beta = b + \epsilon$)

o Ruhesuche



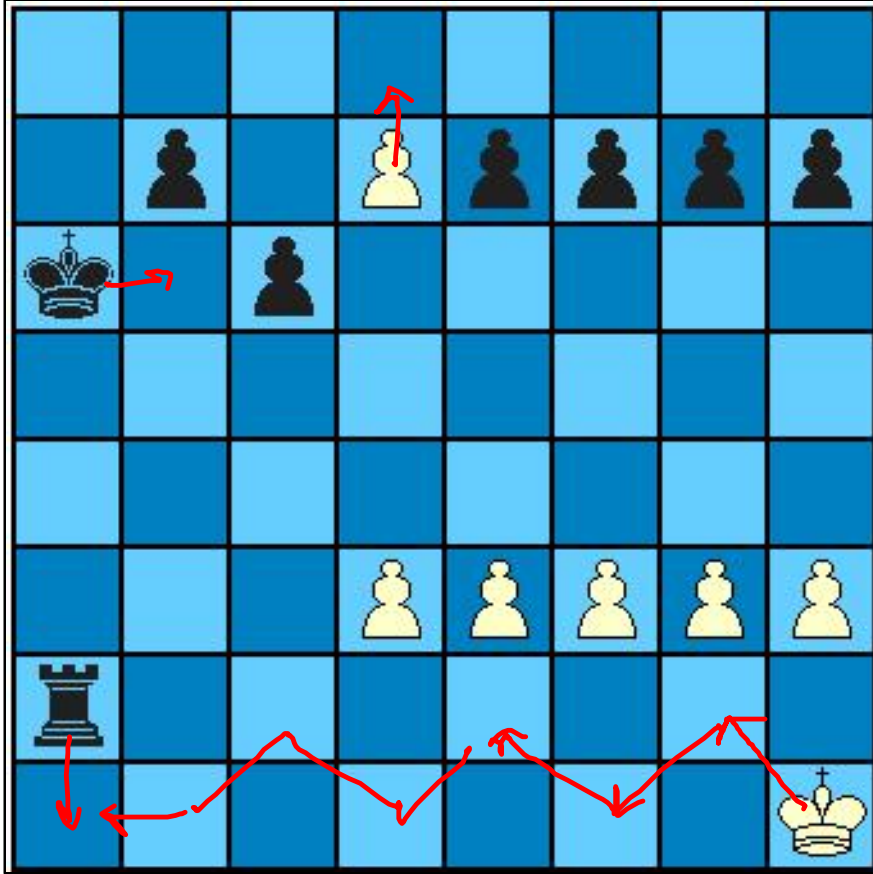
alle Schlag-, oder Schachzüge
betrachtet

o Eröffnungsbücher

Endspielbücher



Interessanter Problem



-3



Top Programme:

16 Halbzüge
==