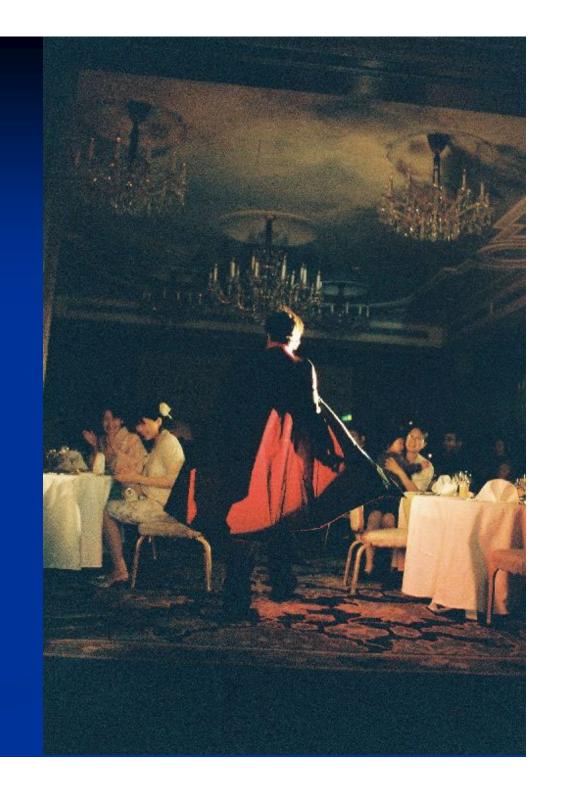
情報論理工学 研究室

第9回: 種々の探索



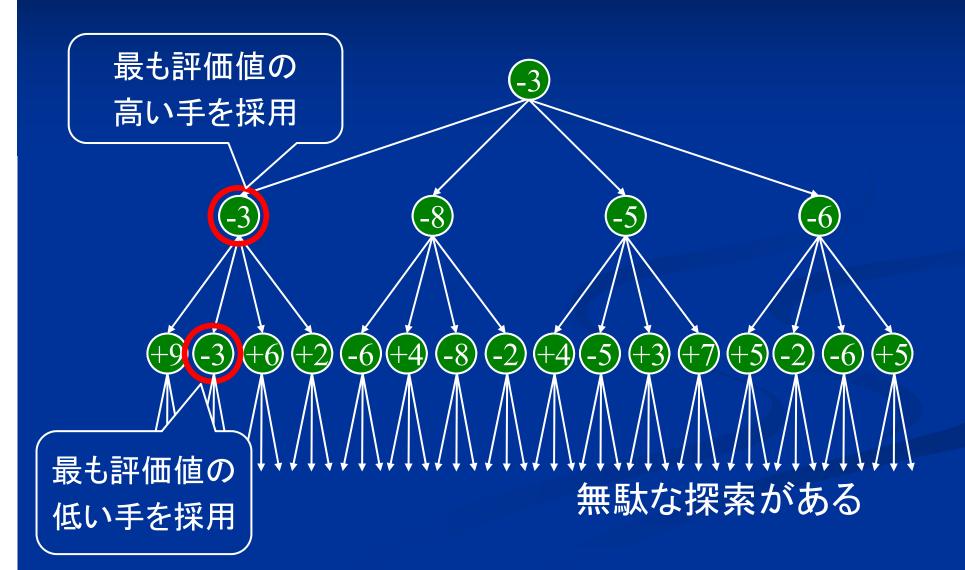
ミニマックス(mini-max)法

- ■ミニマックス法
 - 自分にとっての最善手=相手にとっての最悪手 (二人零和ゲームの場合)
 - ⇒ 相手が常に最善手を指してくると仮定

自分の手番:最も評価値の高い手を採用

相手の手番:最も評価値の低い手を採用

ミニマックス法



アルファベータ(alpha-beta)法

- アルファベータ法
 - ■ミニマックス法の改良アルゴリズム
 - ■必要の無い探索は行わない
 - ■絶対に採用されない手は読まない

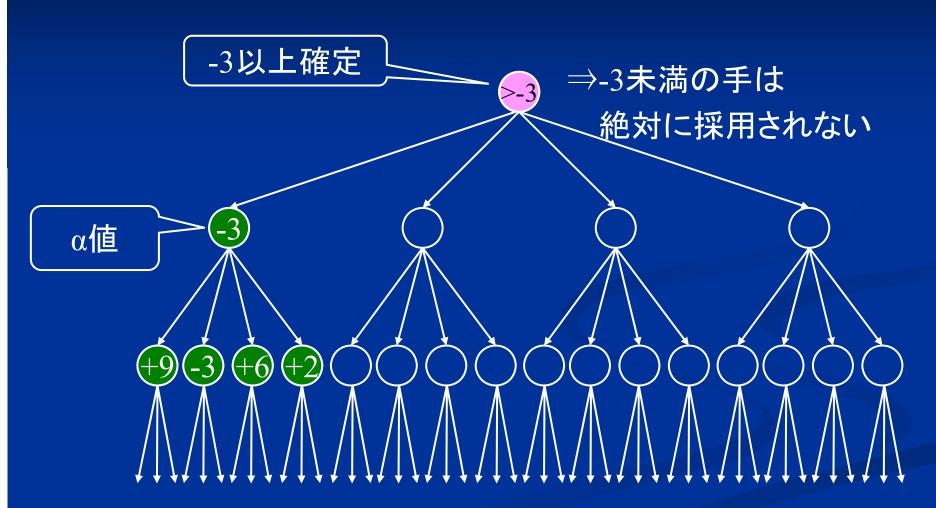
α: それまでに発見した自番で最も大きな評価値

β: それまでに発見した相手番で最も小さい評価値

相手の手番:αよりも小さい評価値になれば探索打ち切り自分の手番:βよりも大きい評価値になれば探索打ち切り

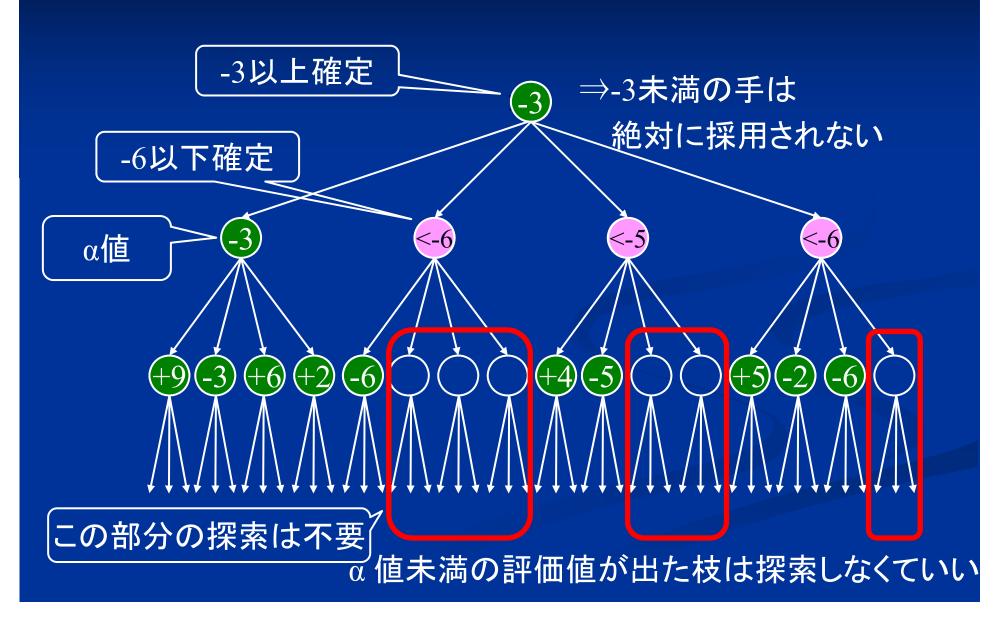
α以上β以下の手を探索する

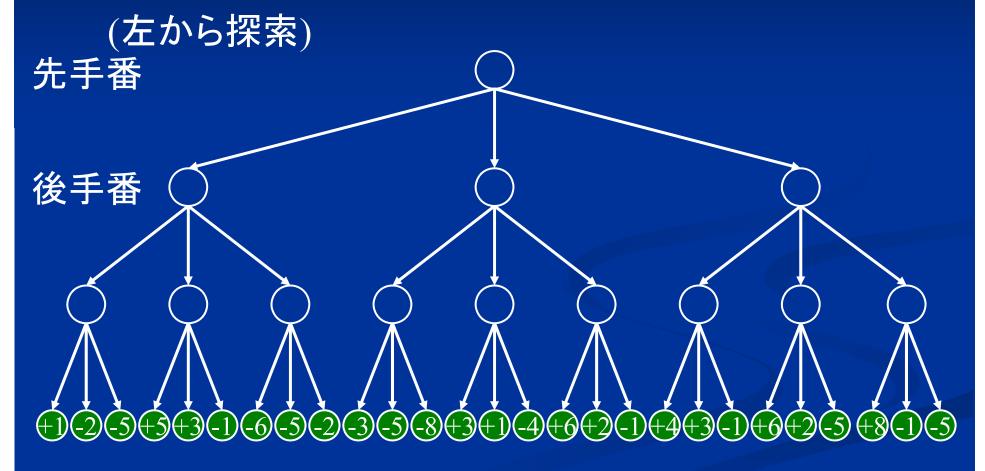
アルファベータ法

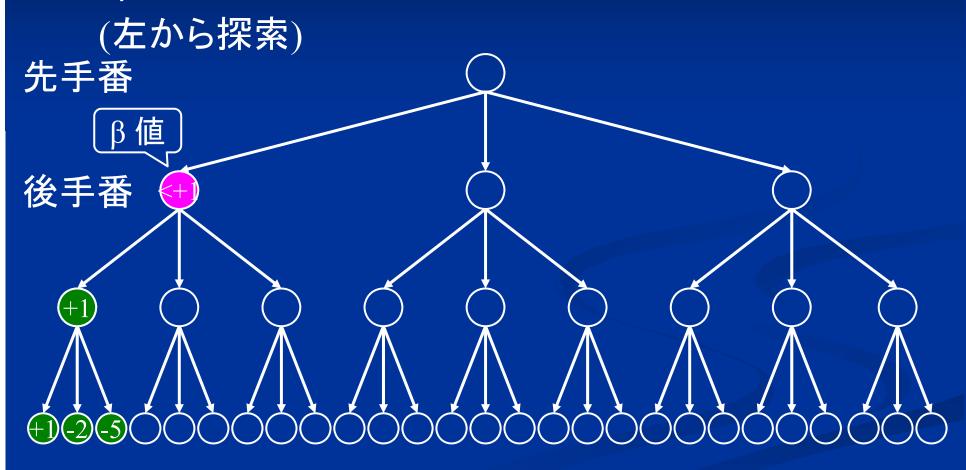


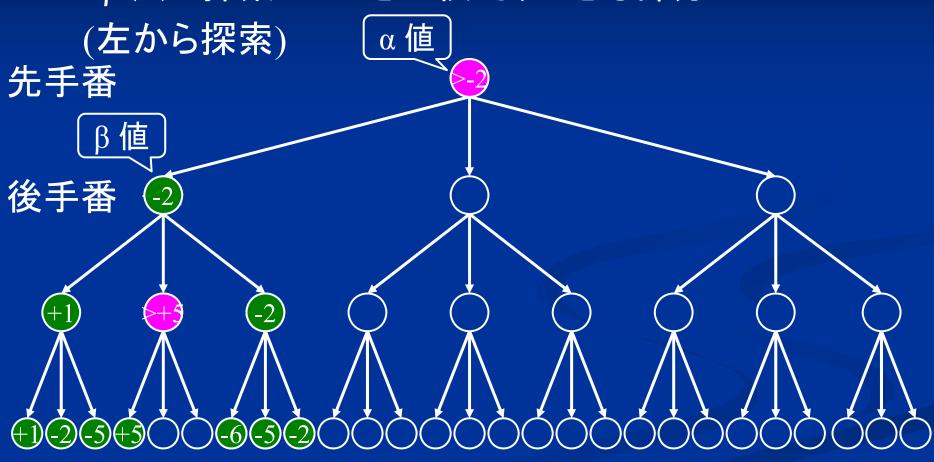
α値未満の頂点が現れると探索を打ち切る

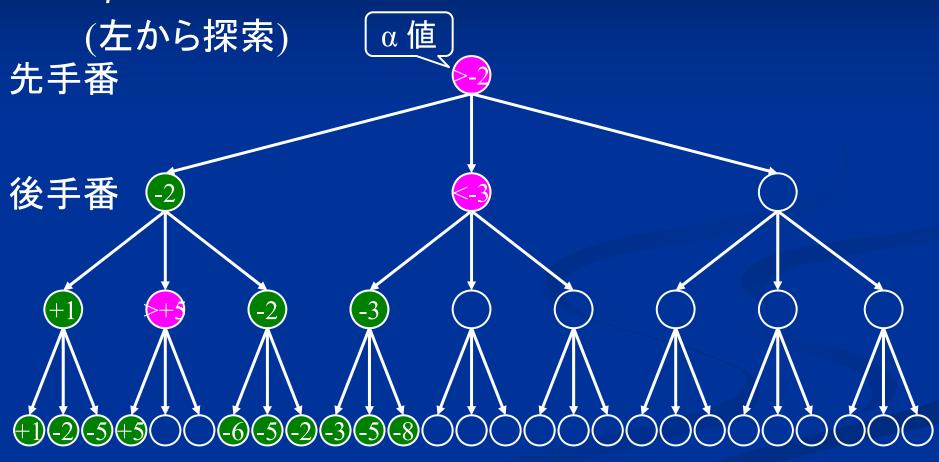
アルファベータ法

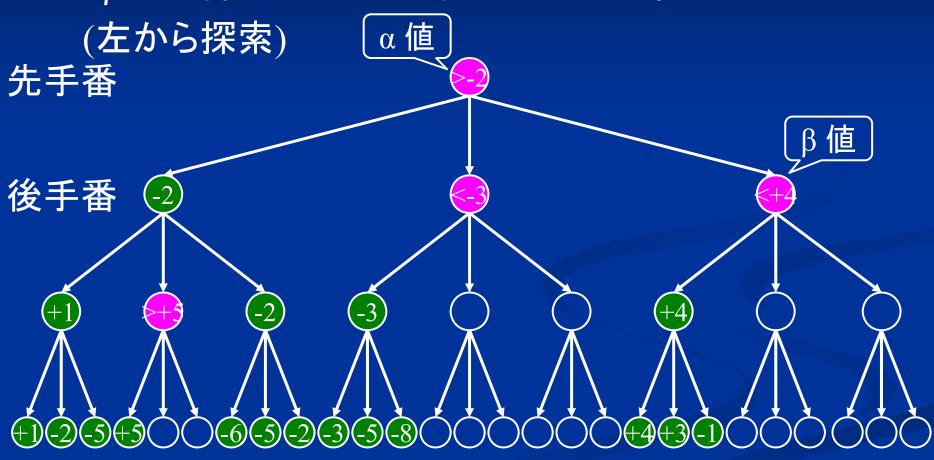


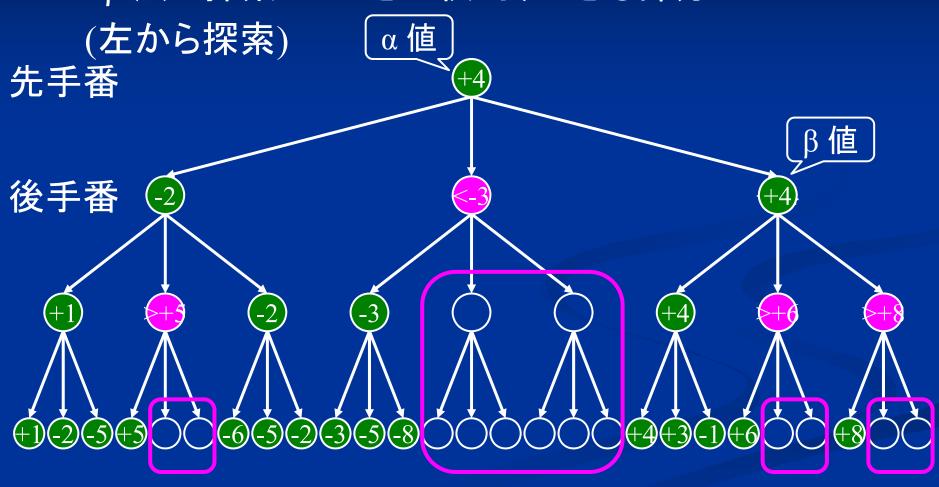












アルファベータ法の計算量

b: 各頂点での分岐数

d:探索の深さ

ミニマックス法: bd

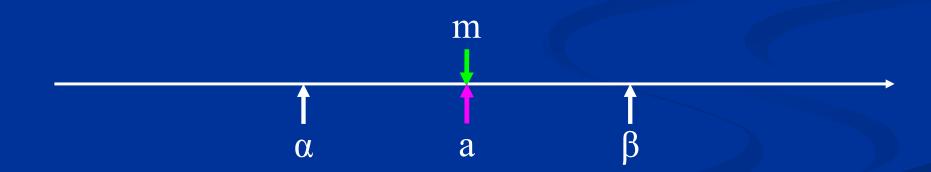
アルファベータ法: b d/2 (最も条件が良い場合)

同じ時間で2倍の深さまで読める

m:ミニマックス法の返り値

a: アルファベータ法の返り値

$$\alpha < m < \beta$$
 のとき $a = m$



m:ミニマックス法の返り値

a: アルファベータ法の返り値

$$m \le \alpha$$
 のとき $m \le a \le \alpha$



m:ミニマックス法の返り値

a: アルファベータ法の返り値

$$\beta \leq m$$
 のとき $\beta \leq a \leq m$



m:ミニマックス法の返り値

a:アルファベータ法の返り値

返り値から分かること

$$m \le \alpha$$
 のとき $m \le a \le \alpha$ α 値以下

$$m \leq a \leq \alpha$$

$$\alpha < m < \beta$$
 のとき $a = m$

$$\beta \le m$$
 のとき $\beta \le a \le m$ β 値以上

$$\beta \leq a \leq m$$

アルファベータ法の特徴

- ■アルファベータ法の特徴
 - α < m < β **の**範囲に絞って探索
 - ■範囲外では枝刈り



|β-α|が狭いと枝狩りされやすい

Scout法

- Scout法
 - 狭い範囲で探索して評価値の範囲を見積もる

β'=α+1 として探索



評価値がα値より小さいか否かを高速に判定できる

(※) 範囲(α, α+1)に整数は無い

Scout法の返り値

m: ミニマックス法の返り値

s: Scout法の返り値

$$s \le \alpha$$
のとき $m \le s \le \alpha$ $\Rightarrow \alpha$ 刈り



Scout法の返り値

m: ミニマックス法の返り値

s: Scout法の返り値

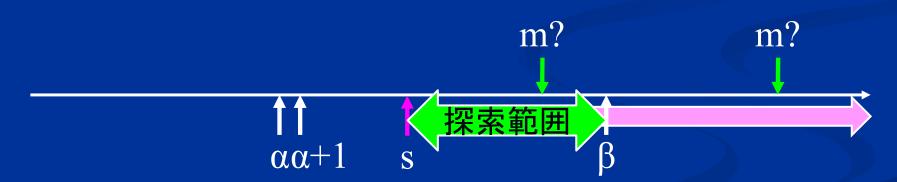
$$\beta$$
 \leq nのとき β \leq s \leq m \Rightarrow β 刈り



Scout法の返り値

m: ミニマックス法の返り値

s: Scout法の返り値



範囲(s,β)で再探索

(α,β)より狭いので高速(かもしれない)

```
/* スカウト法により局面の評価値を計算する */
int scout (int depth, int alpha, int beta) {
 if (depth == 0) // 深さ制限に達した場合
  return value; // 先読み無しの評価値を返す
 int a = alpha, b = beta, s;
 ArrayList<Move> moveList = generateMoves(); // 合法手リスト生成
 for (Move move: moveList) { // 全ての合法手に対して判定
  Phase phase = nextPhase (move); // 次の局面を生成
  s = -scout (depth-1, -b, -a);
  if (a<s && s<beta && depth <=2) { // α<s<βの場合
    a = -scout (depth-1, -beta, -s); // 範囲(s, \beta)で再探索
  if (s>a) a=s; // α値更新
  if (a>=beta) return a; // β刈り
  b = a+1; // β 値更新
 return a;
```

同一局面の処理

- 探索中同一局面が現れるケース
 - ■手順前後の同一局面
 - ■手順が違っても同一局面となる
 - ⇒局面の評価値を再利用できる
 - 千日手
 - 手順中で同一局面が現れる(千日手)
 - ⇒探索の無限ループを回避する必要がある

局面の同一判定

- equals()メソッド
 - ■同一の局面か判定する

```
boolean equals (Phase phase) {
  for (int i=0; i < SIZE; ++i)
    for (int j=0; j < SIZE; ++j)
     if (this.board[i][j] \neq phase.board[i][j])
       return false; // 1箇所でも異なればfalse
  if (this.turn ≠phase.turn) return false;
  return true; // 全て同じならtrue
```

だがこの判定は時間がかかる

局面の同一判定

- 探索中には多くの局面が現れる
- 局面の同一判定は時間がかかる



同一の可能性のある局面を絞り込む

ハッシュ関数による同一判定 ハッシュ関数で局面を数値化、 同一のハッシュ値を持つ局面のみ同一判定

ハッシュ関数の例:チェス

駒がある:1

駒が無い:0

として64ビットの

DFE51208

2820F7B9

数値で表現

11011111

00010010

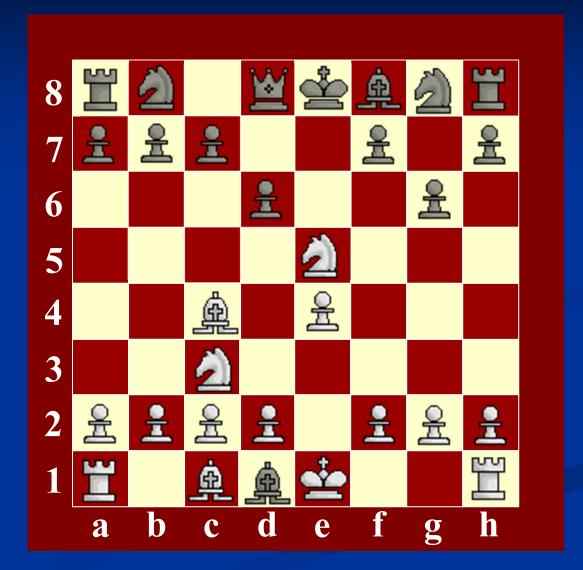
00001000

00101000

0010000

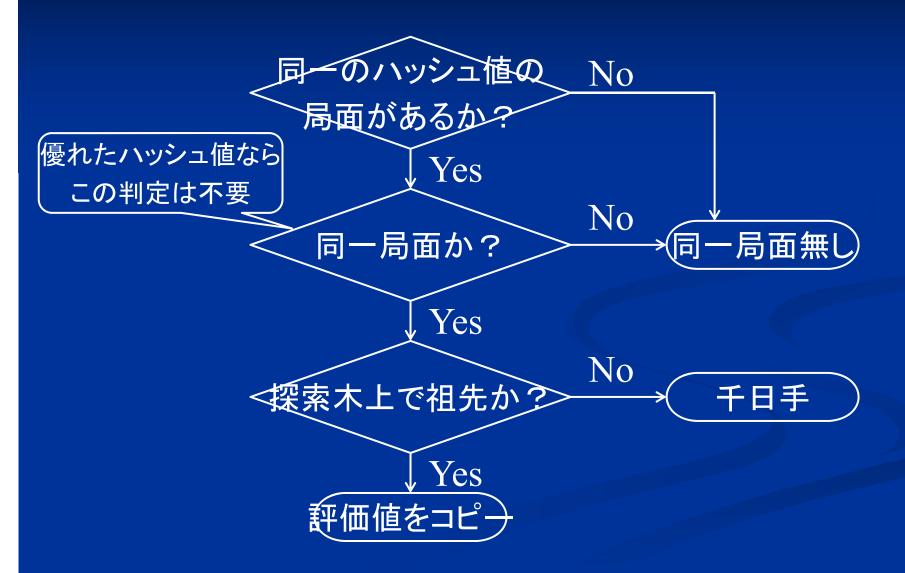
11111111

10111001



(※)実際はもっと良いハッシュ関数を用いる

同一局面の判定



ハッシュ関数の作成

- ■ハッシュ関数の作成
 - 各マスに対して、駒の種類数分の乱数値を割当
 - 全てのマスの排他的論理和を取る

例:3目並べ

7	8	9		
4	5	6		
1	2	3		

〇番	000000			
×番	111111			

乱数值

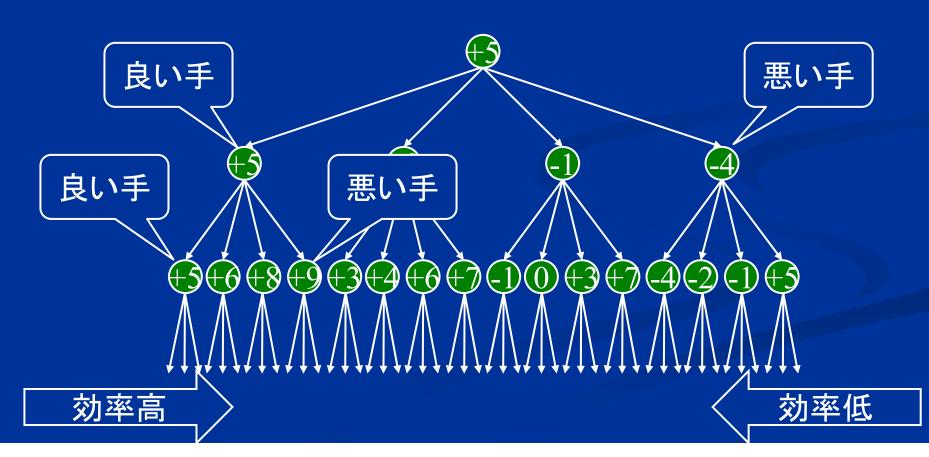
	1	2	3	4	5	6	7	8	9
O	110101	011110	011010	010101	010011	101001	001100	000111	110110
×	011111	000010	101010	101000	100101	011000	011010	001010	100010
空	000000	000000	000000	000000	000000	000000	000000	000000	00000

O番	000000	局面のハッシュ関数								
×番	1111111	2	3	4	5	6	7	8	9	
0	110101	011110	011010	010101	010011	101001	001100	000111	110110	
×	011111	000010	101010	101000	100101	011000	011010	001010	100010	
空	000000	000000	000000	000000	000000	000000	000000	000000	00000	
O番 ×番										
						()			
		0				0				
	×				×					
0	011111⊕010011⊕00000 011111⊕010011⊕110110⊕111111									
	=001100 $=000101$									

ビット数が十分大きければハッシュ値の衝突は起こらない

アルファベータ法の効率

- ■アルファベータ法の効率
 - 良い手から先に探索すると効率がいい



アルファベータ法の効率

- ■アルファベータ法の効率
 - 良い手から先に探索すると効率がいい

でもどうやって「良い手」を探す?

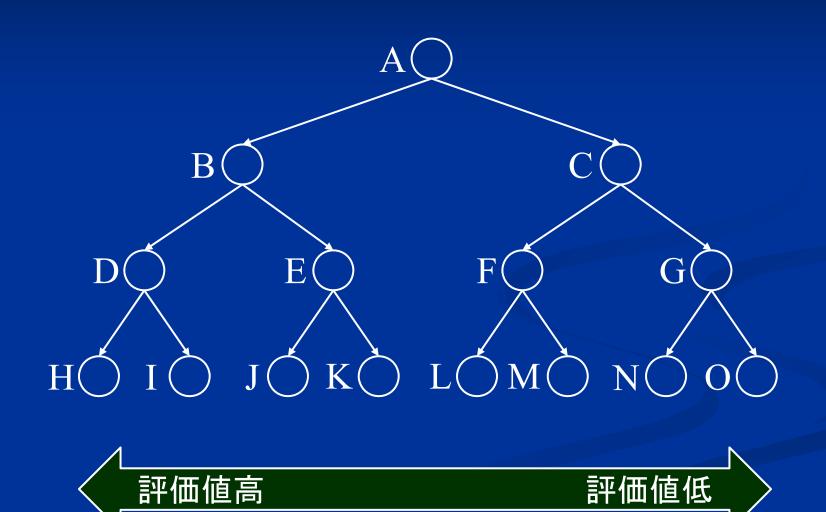
そもそも「良い手」がわかるなら探索の必要無し

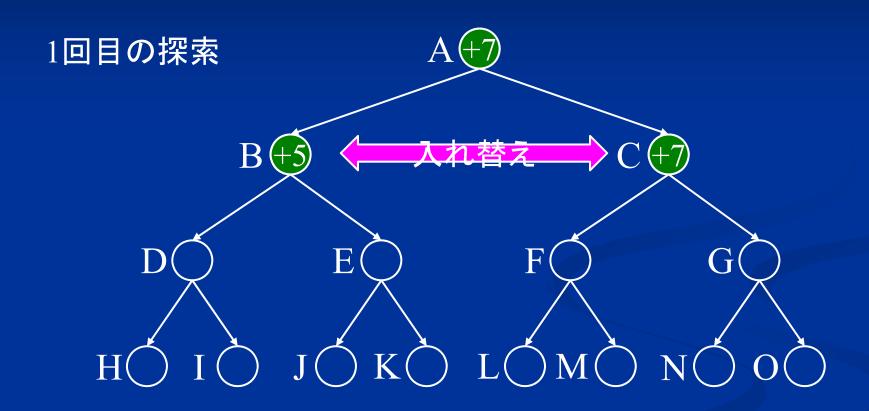
「良さそうな手」から先に探索

- 反復深化法
 - 探索の範囲を徐々に深くしていく

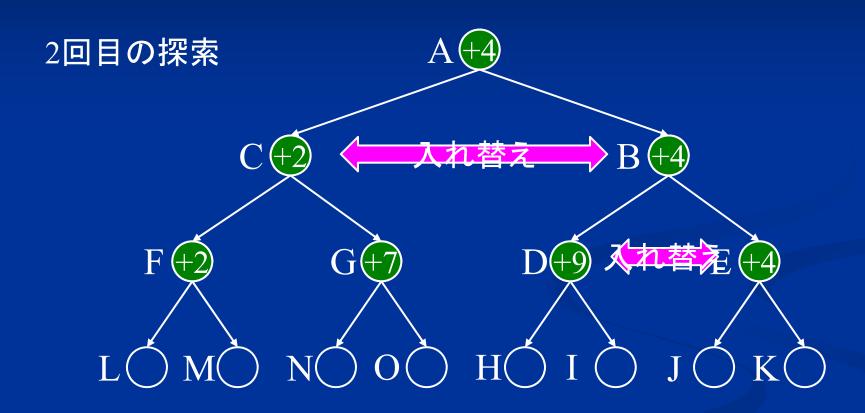
毎回評価値の高い順に枝を並べ替える ⇒アルファベータ法を効率良く行える

探索回数は増えるが、枝刈りできる利点が大きい



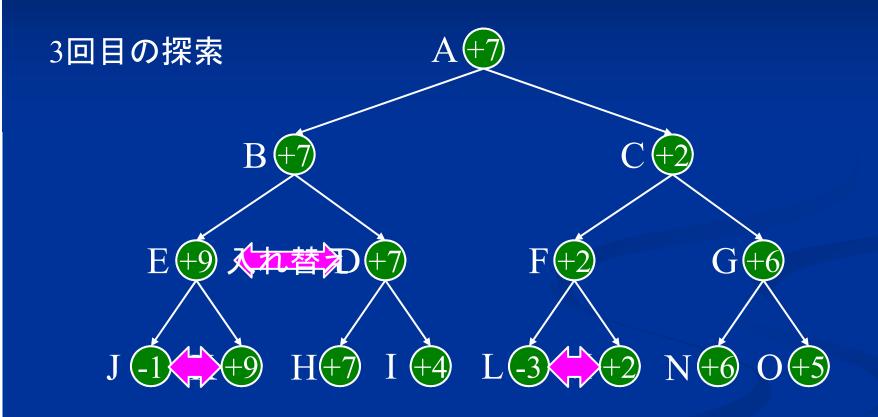


Cの方が評価値が高い⇒BとCを入れ替える



Bの方が評価値が高い⇒BとCを入れ替える Eの方が評価値が低い⇒DとEを入れ替える

反復深化法



反復深化法

- 反復深化法
 - ■浅い局面から順に探索
 - 探索した局面の情報は記憶しておく
 - 局面のハッシュ値
 - 最善手
 - 評価値
 - その評価値が真の値か、α値β値か
 - ◆ その評価値を得たときの探索の深さ

÷

水平線効果

- ■水平線効果
 - 探索で読む深さは有限
 - ⇒より先に不利な局面があってもわからない

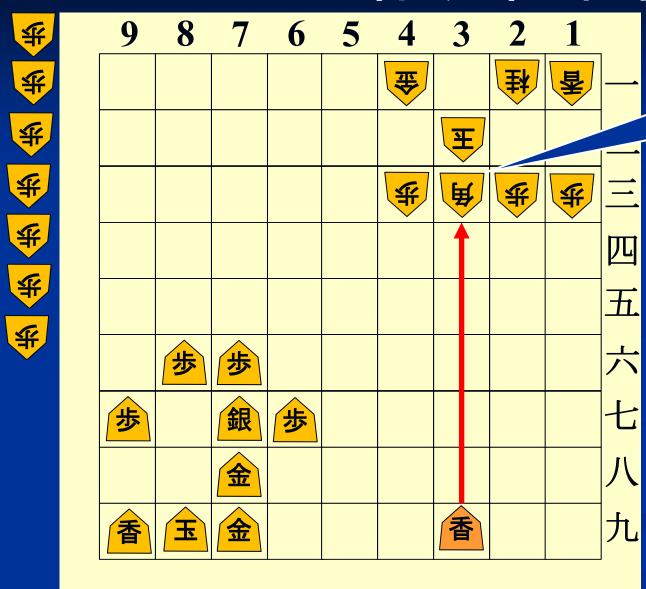
例:5手先まで読む場合

× 手A:4手先で自玉が詰む

? 手B:8手先で自玉が詰む

? 手C: 自玉は当面詰まない

手Bと手Cの どちらがいいか 分からない

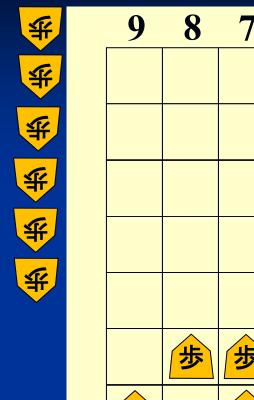


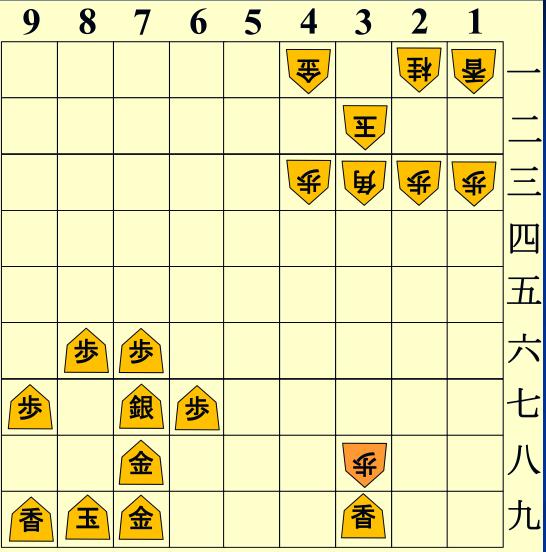
角は逃げられない!

この状態では ▲3三香成は 防げない

⇒角は諦めて 他の手を考えるべき しかし...

▲3九香まで

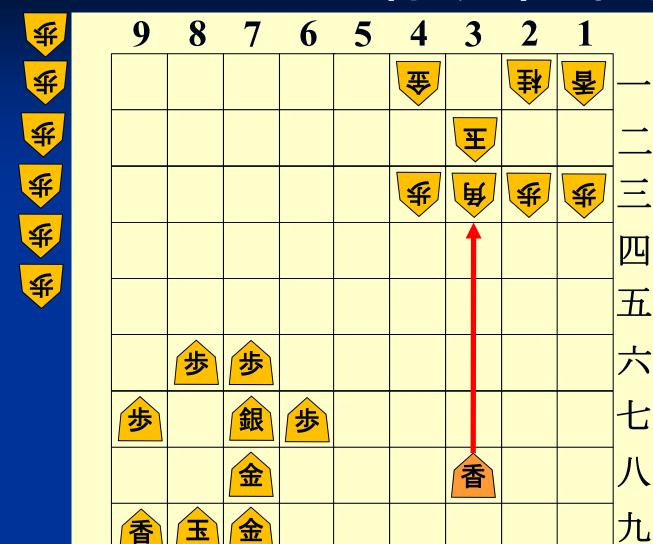




△3八歩

無意味な歩打ち

△3八歩まで

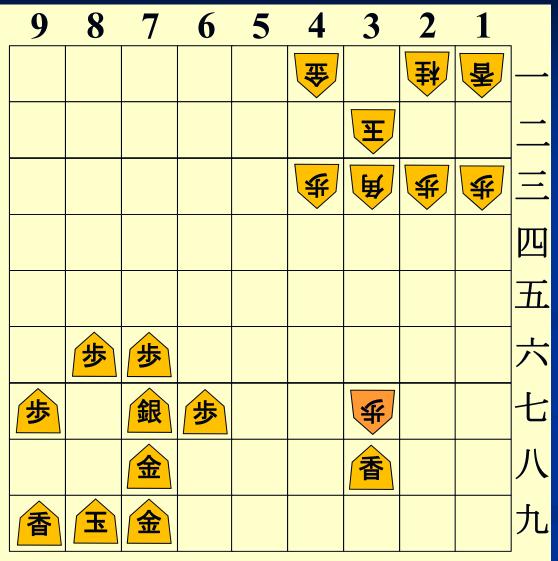


△3八歩 ▲同香

步

▲3八同香まで

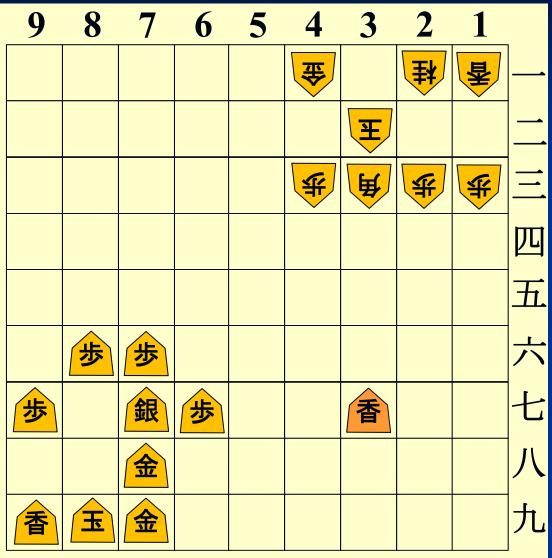




△3八歩 ▲同香 △3七歩

步





△3八歩 ▲同香△3七歩 ▲同香

歩

步

▲3七同香まで

爭

香



步

玉

步

步

銀

金

金

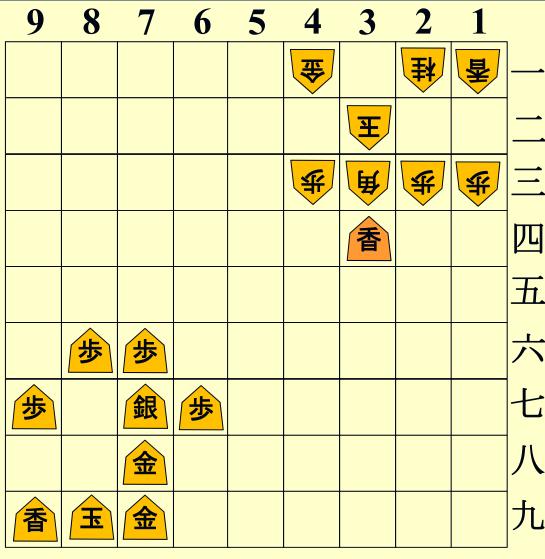
步

△3八歩 ▲同香 △3七歩 ▲同香 △3六歩

步步

△3六歩まで





 △3八歩
 ▲同香

 △3七歩
 ▲同香探索

 △3六歩
 ▲同香

 △3五歩
 ▲同香

 △3四歩
 ▲同香

步

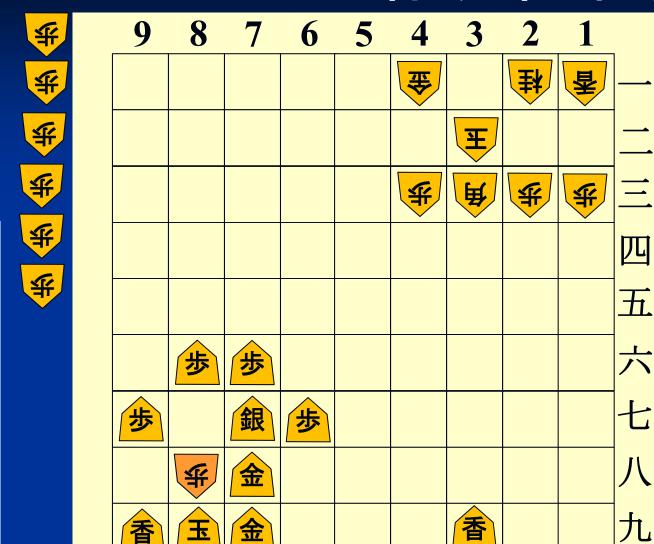
探索範囲では 角は取られない

步

步

步

▲3四同香まで



△8八歩

無意味な王手

△8八歩まで

金

玉



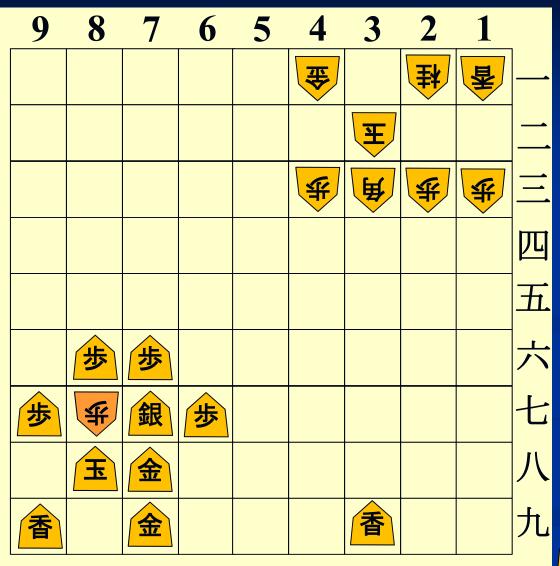
△8八歩 ▲同玉

步

▲8八同玉まで

香

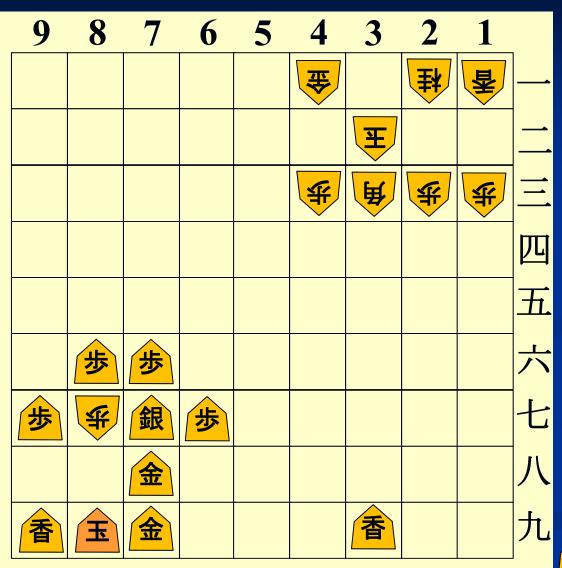




△8八歩 ▲同玉 △8七歩

步

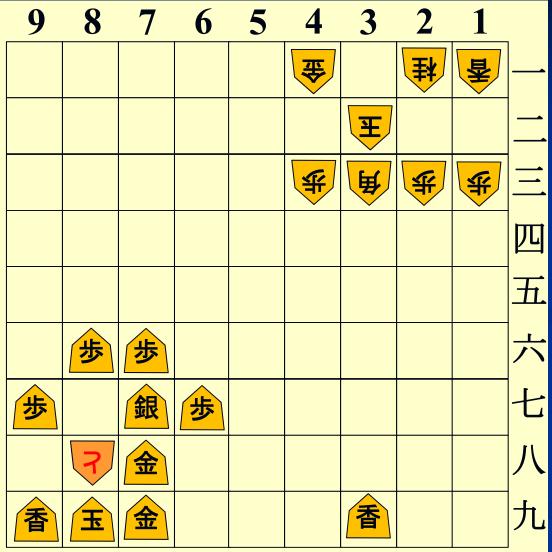




△8八歩△同玉△8七歩△8九玉

步



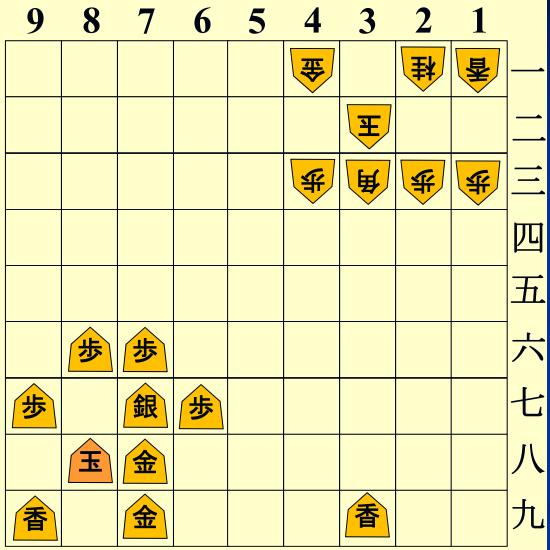


△8八歩△8七歩△8七歩△8八歩成

步

△8八歩成まで



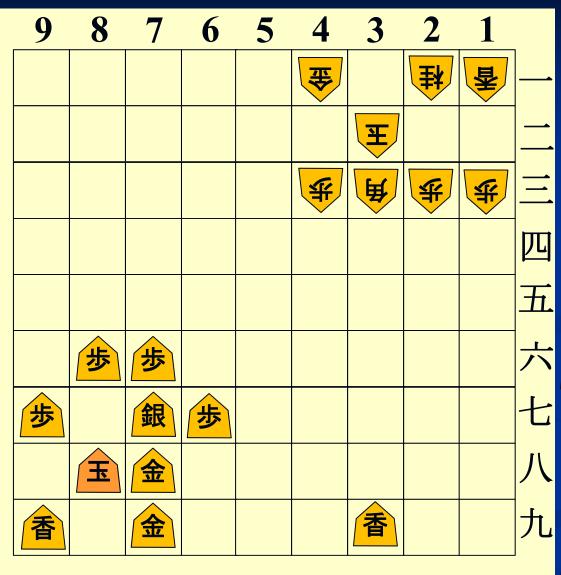


△8八歩 ▲同玉△8七歩 ▲8九玉△8八歩成 ▲同玉

步步

▲8八同玉まで





△8八歩 ▲同玉

△8七歩 ▲8九玉

△8八歩成 ▲同玉

△8七歩 ▲8九玉

△8八歩成 ▲同玉

△8七歩 ▲8九玉

步

歩がある限り 角を取られるのを

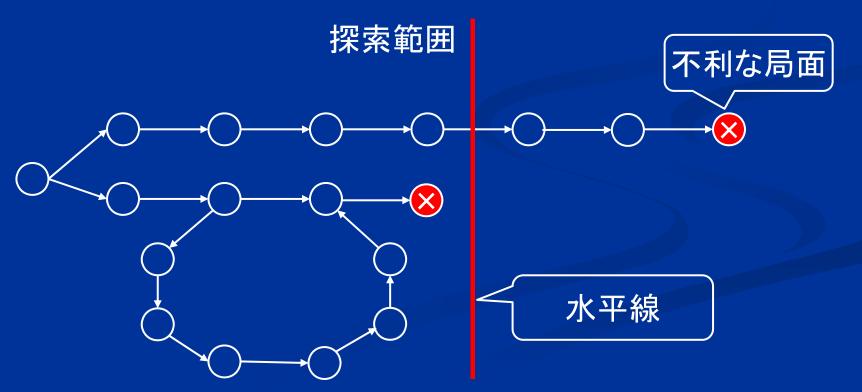
先延ばしにできる

步

▲8八同玉まで

水平線効果による問題点

- ■水平線効果による問題点
 - 探索範囲外に不利な局面があっても分からない
 - 無意味な手で不利な局面を先延ばしにしてしまう



- ■水平線効果への対処
 - ■水平線効果が起きそう
 - ⇒先読み数を増やす
- 駒の取り合いが続いている
 - ⇒取り合いが収まるまで読む
- 手を進めるにつれ評価値が徐々に下がってきている
 - ⇒無意味な駒捨てをしていないかチェックする

ただしこれだけでは完全には対処できない



この局面で ▲2四歩は 有効?

駒の取り合いが 続く限り 読み進める

△6五銀まで





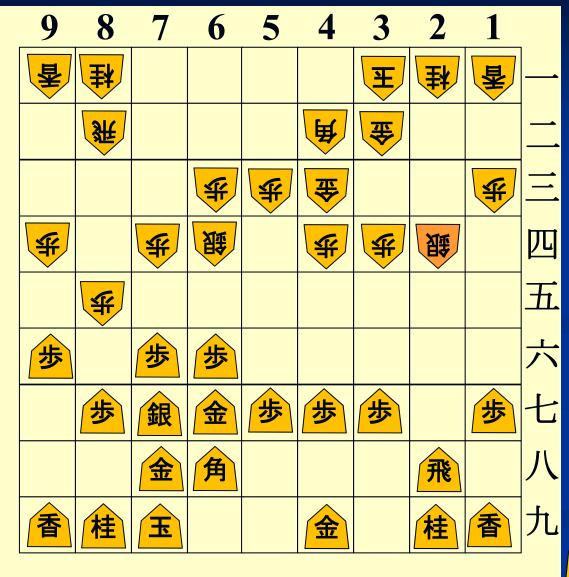
▲2四歩 △同歩

先手の歩損

△2四同歩まで



#



▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

先手の銀損

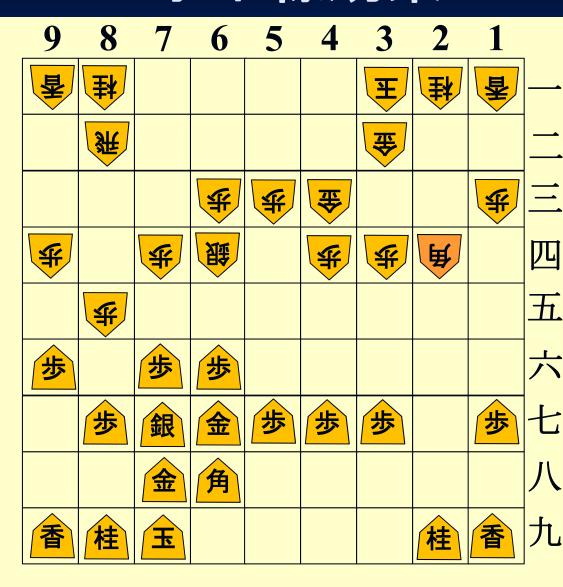
步

△2四同銀まで

雅

録

4



▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同飛 △同角

取り合い終了

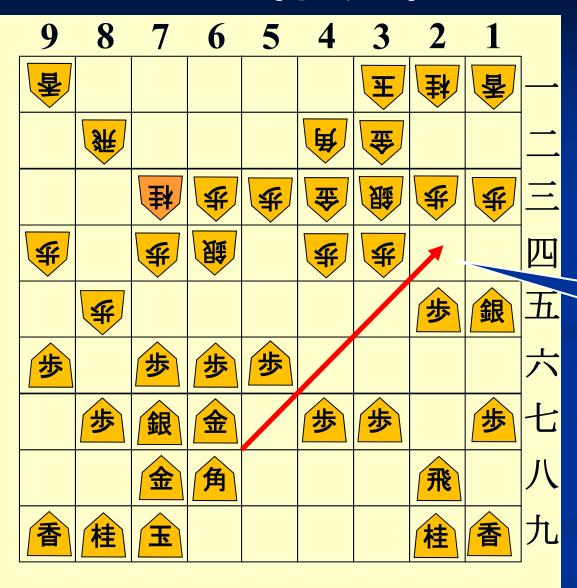
先手の飛車損

⇒▲2四歩は 指してはいけ<u>ない</u>





△2四同角まで



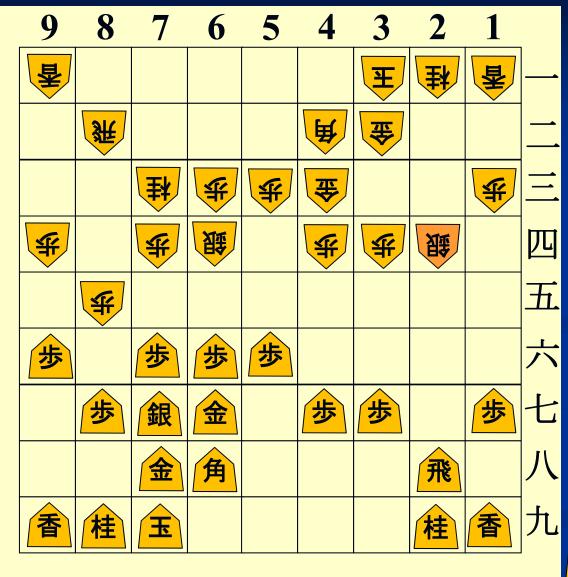
この局面なら ▲2四歩は 有効?

2四に角が利いている

△7三桂まで



#



▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

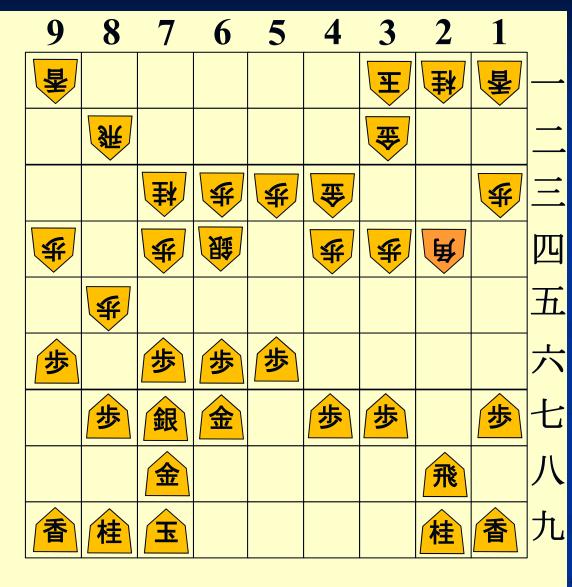
先手の銀損

步



銀

4



▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同角 △同角

先手の角損

步

銀

△2四同角まで

角

録

¥ ¥

8	7	6	5	4	3	2	1	
					王	基本	小	
狮					***************************************		v	_
	對	#	#	*			**	<u> </u>
	*	鐚		*	#	飛		匹
#								\pm
	步	步	步					ナ
步	銀	金		步	步		步	+
	金							ハ
桂	玉					桂	香	カ
	张	**************************************	乗 等 等 金 金 金 金 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	*** **	*** **	本	Table Tab	T

▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同角 △同角

▲同飛

取り合い終了

双方駒損は無し

⇒▲2四歩は有効

銀

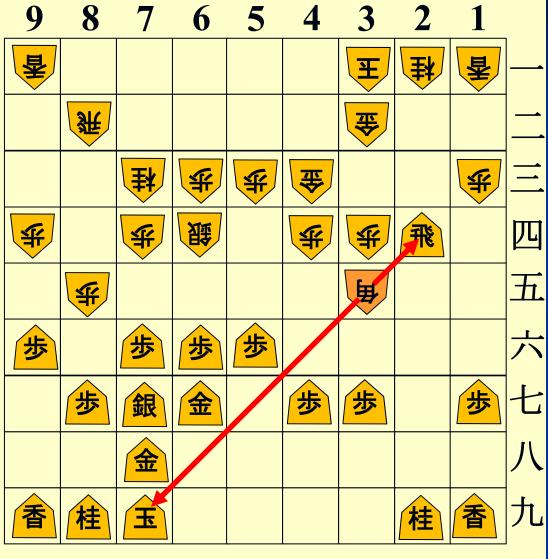
角

しかし...

▲2四同飛まで

逸

4



▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同角 △同角

▲同飛 △3五角

△3五角で 王手飛車!

歩銀角

△3五角まで

銀

#

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
季						王	對	小	
	新					*			
		₹	#	4	*			#	
#		#	疑		4	#	飛		匹
	*					5 4			五
步		步	步	步					六
	步	銀	金		步	步		步	七
		金	角						八
香	桂	玉					桂	香	九

▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同角 △同角

▲同飛 △3五角

▲6八角

▲6八角で 防ぐが...

步

銀

狮

録

4

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
₩ W						王	基	小	
	新					*			
		≢ ∤	*	#	æ			#	
*		#	題		#	#	角		兀
	*								五
步	·	步	步	步					六
	步	銀	金		步	步		步	t
		金							八
香	桂	玉					桂	香	九
			事 等 多 金	乗 等 等 歩 金 金 金 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	世 ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・		*** **	世 ・	*** **

▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同角 △同角

▲同飛 △3五角

▲6八角 △2四角

▲同角

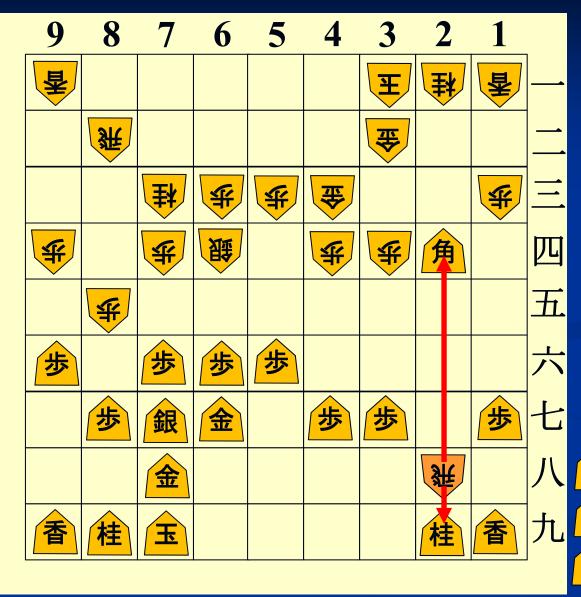
歩銀

角

▲2四同角まで

録

#



▲2四歩 △同歩

▲同銀 △同銀

▲同角 △同角

▲同飛 △3五角

▲6八角 △2四角

▲同角 △2八飛

角桂両取り

+龍を作られる

銀 ⇒▲2四歩は

角 指してはいけない

△2八飛まで

- ■水平線効果への対処
 - ■駒の取り合いが収まるまで読む
 - 無意味な駒捨てをしていないかチェックする

ただしこれだけでは完全には対処できない

現時点で水平線効果を確実に防ぐ方法は無い

課題

- 以下のテーマから1つ選び調査してください
 - 12月21日(水) 2限 発表 (5分~10分)
 - 1月11日(水) 17:00 報告書提出
 - チェス・将棋・囲碁等の強いソフト
 - ■チェス・将棋・囲碁等の着手選択法
 - ■コンピュータチェス・将棋・囲碁の歴史
 - ■完全解析されているゲーム
 - ■並列計算機にはどのようなものがあるか
 - LANを用いた仮想計算機
 - ■クラスタ処理・グリッド処理
 - ■その他