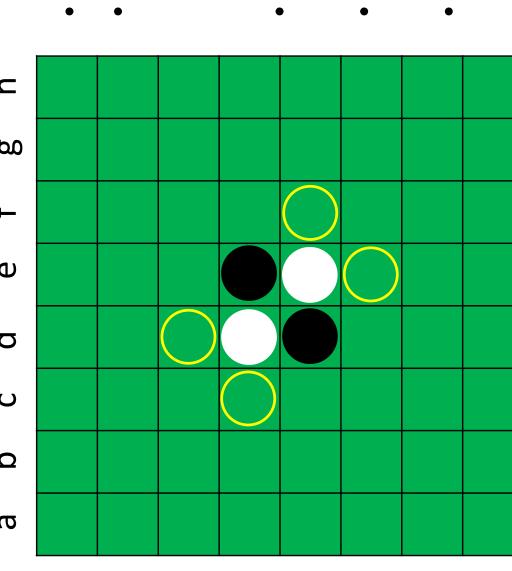
コンピュータナヤロ

鶴岡 慶雅

ナヤロ(リバーシ)





3

4

9

 ∞

- 黒、白が交互に置く
- 分のディスクで挟む (統・横・緑め)と自 分のディスクになる 相手のディスクを自
- 初期局面での合法 手は4つ
- 合法手が存在しない 場合はパス
- 最終的にディスクの 数が多い方が勝ち

サンプルプログラム

コンペイプ

\$ tar xvzf reversi.tar.gz

\$ cd reversi

make

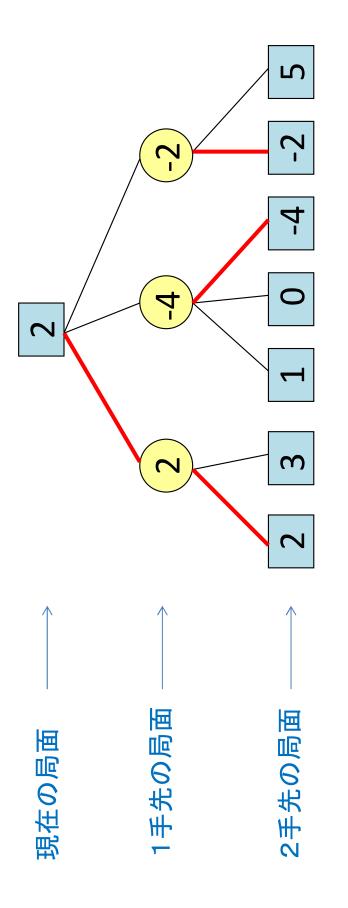
- コンピュータ同士の対戦

\$./a.out- 人間対コンピュータ(人間が先手)\$./a.out 1

− 人間対コンピュータ(人間が後手)

./a.out -1

ミニマックス法 (Minimax algorithm)

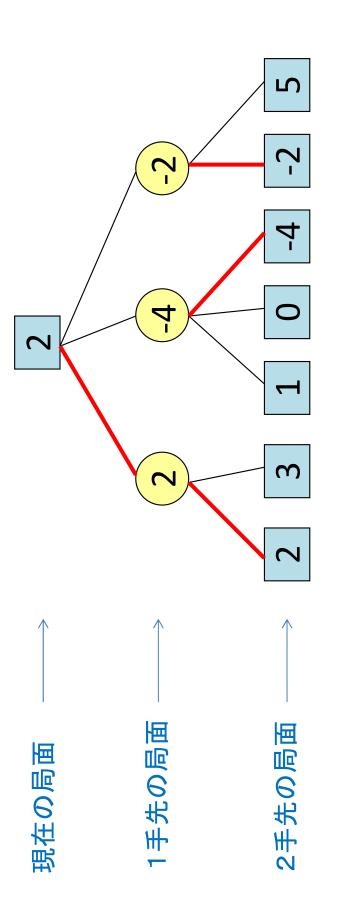


- 評価関数によって末端局面の有利・不利の度合いを数値化
- お互いが自分にとって最も都合の良い手を選ぶと仮定して、 スコア、最善手を逆算

評価関数 (evaluation function)

- 局面の有利不利を数値化する関数
- 互角ならゼロ
- 先手(黒番)にとって有利であればプラス 後手(白番)にとって有利であればマイナス
- オセロの場合
- 盤上のディスクの数
- ・ (黒のディスクの数)ー(白のディスクの数
- 角のディスクにはボーナス点
- 角の隣のディスクはちょっと減点

(depth-first search) 深さ優先探索



- 関数の再帰呼び出しで簡単に実装できる
- 木構造をつくる必要がないので省メモリ

ニニマックス法の実装

Max/−F

・ Min/ード

```
int max_node(depth, max_depth)
  if depth == max_depth:
    return eval_func()
  best = -infinity
  for all legal moves:
    update_board(move)
    v = min_node(depth+1, max_depth)
  if v > best:
    best = v
    undo_board()
  return best
```

```
int min_node(depth, max_depth)
  if depth == max_depth:
    return eval_func()
  best = infinity
  for all legal moves:
    update_board(move)
    v = max_node(depth+1, max_depth)
    if v < best:
        best = v
        undo_board()
    return best</pre>
```

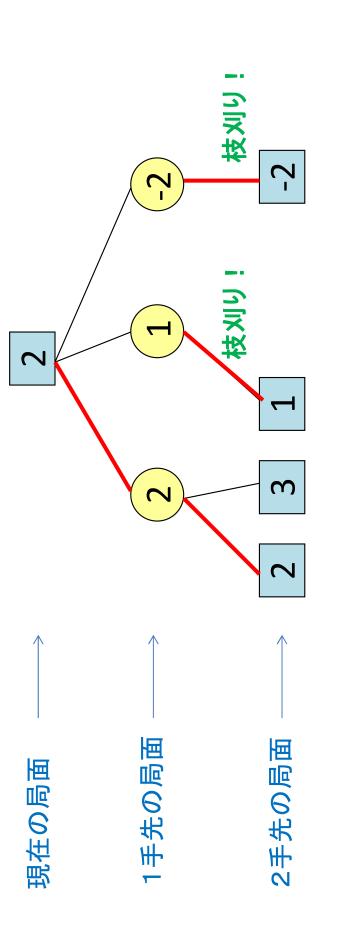
- 実際には最良スコアだけでなく最良手も返す必要あり
- 木の末端よりも手前で勝負がついていることも

Negamax法

対称性を利用することでひとつの関数で書ける

```
頭にマイナスがついていることに注意
           turn の値は、今の局面が
                                 先手番であれば +1
後手番であれば -1
                                                                                                                                   v = -negamax(depth+1, max_depth)
int negamax(depth, max_depth)
                                           return eval_func() * turn
                     if depth == max_depth:
                                                                                                            update_board(move)
                                                                                     for all legal moves:
                                                                                                                                                                                                    undo_board()
                                                                best = -infinity
                                                                                                                                                       if v > best :
                                                                                                                                                                             best = v
                                                                                                                                                                                                                           return best
```

枝刈り

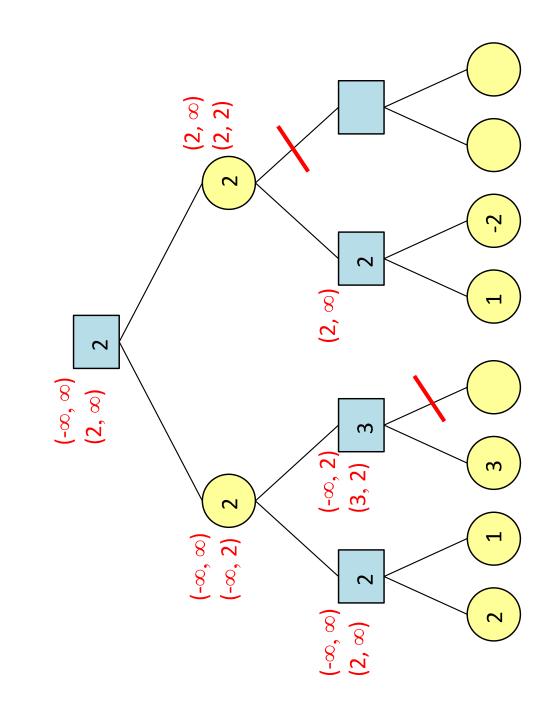


- 探索/一ド数を大幅に減らせる 現在局面(ルート局面)で選択する手と評価値は変わらない

ニニマックス+αβ枝刈り

- 各ノードで、ルートノードの値に影響し得る評 価値の範囲(ウィンドウ)をαとβの20の数 数で保持
- -α以下もしくはβ以上の評価値はルート/ードに 影響しない
- Max/ードではαが上がっていく
- Minノードではβが下がっていく
- ウィンドウが閉じたら(α≧Bになったら)カット

ニマックス+αβ枝刈り 111



ニマックス+αβ枝刈り

Max/−ト

・ Min/ード

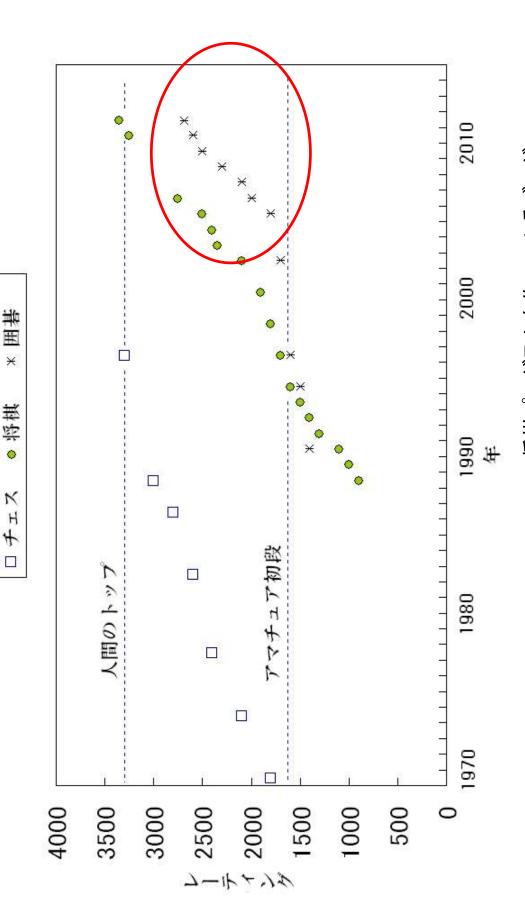
```
function max_node(board, d, \alpha, \beta) if node is terminal or d = 0: return eval_func(board) for all legal moves: board.update(move) v = min_node(board, d - 1, \alpha, \beta) board.undo(move) if v > \alpha: \alpha = v
```

if $\alpha \geq \beta$: break

return α

```
function min_node(board, d, \alpha, \beta) if node is terminal or d = 0: return eval_func(board) for all legal moves: board.update(move) v = max_node(board, d - 1, \alpha, \beta) board.undo(move) if v < \beta: \beta = v if \alpha \ge \beta: break return \beta
```

コンピュータチェス・称



FPGAで将棋プログラムを作ってみるブログ http://blog.livedoor.jp/yss_fpga/archives/53897129.html

MCTS

- モンテカルロ木探索 (Monte Carlo Tree Search, MCTS)
- AI 研究に大きな影響
- 囲碁で大成功
- 他のゲーム、プランニング、制御、最適化問題などへの応用が進む
- 体制
- ドメイン知識が不要
- 他の手法がうまくいかない難しい問題で成功
- 計算パワーの向上がそのまま性能の向上につながる

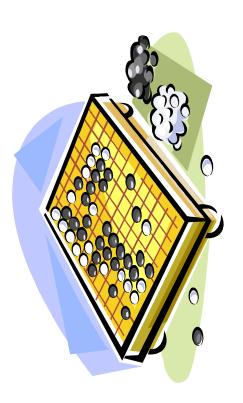
コンピュー夕囲特

コンピュータ囲碁

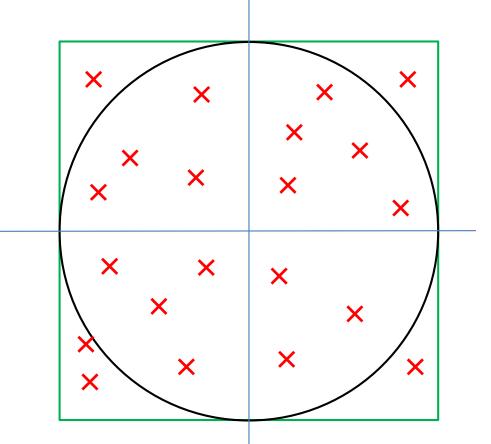
- 初段手前でしばらく停滞
- MCTS の登場 (2006年ごろ) アマトップクラス?

難しみ

- 合法手が多い
- 評価関数の設計が難し 地が確定するのは最後
 - 石の生死の判定
- 離れた場所にある石の影響
- I



モンテカルロ法



円の面積

•

影始モンアカルロ法

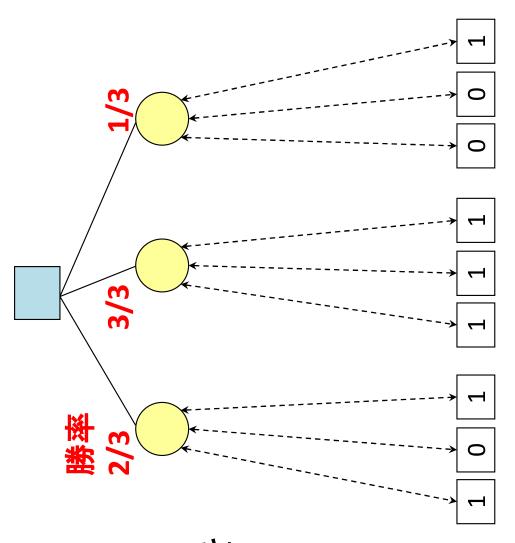
各合法手からランダムプレイ

- 評価関数不要



勝率の一番高い手を選ぶ

ダメな手に対しも多くの試行を行うので効率が悪い



多腕バンディット問題

多腕//ンディット問題 (multi-armed bandits)









- どのスロットマシンにお金をしずこむへきか?
- 儲かるマシンに集中したい(exploitation)
- 儲かるマシンを見つけたい(exploration)

UCB

Upper Confidence Bounds (UCBs)

- 多腕バンディット問題の近似解法

Regret \hbar O(In n)

総試行回数 腕 jの試行回数 $2 \ln n$ $UCB1 = \overline{X}_{j} +$

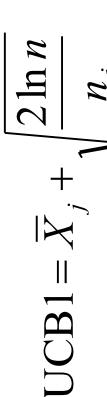
腕 jの平均報酬

利用(exploitation)

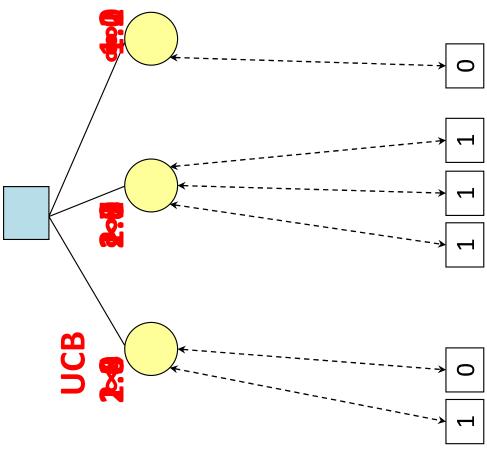
探索 (exploration)

UCB 例

各イテレーションド UCB 値が最も高い手 を選ぶ



有望な手に関して多 くの試行

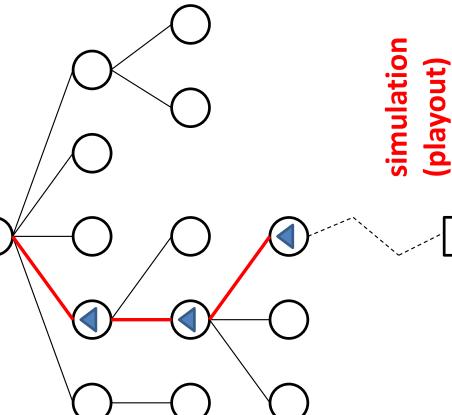


L C T

- · NCB の問題
- 2手目以降のプレイアウトに無駄が多い
- 相手の悪手に期待する
- UCT (UCB applied to Trees)
- Kocsis & Szepesvari (ECML 2006)
- NCB を各ノードで適用
- 勝率等を各ノードに保存した木を成長させる
- MINMAX値に収束

MCTSの基本動作

- タイトフーション
- Selection
- Expansion
- Simulation
- Backpropagation



/一ドを再帰的に選 UCT 値が最大の子

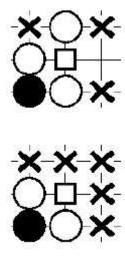
$$UCT = \overline{X}_j + 2C_p \sqrt{\frac{2 \ln n}{n_j}}$$

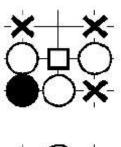
MCTSの改良(主に囲碁)

- Tree policy
- Progressive Widening
- 各ノードで考慮する合法手を徐々に増やす
- All Moves As First (AMAF)
- ・プレイアウト中の手の統計情報を木にも反映
- Rapid Action Value Estimation (RAVE)
- AMAF の重みの自動調整

Playout policy の改善

- 棋譜による手法
- Log-linear model + 局所パターン等の特徴量







- Silver and Tessauro (ICML 2009)
- プレイアウトによる期待値が教師値と等しくなるように bolicy のパラメータを調整

References

- Coulom, Efficient Selectivity and Backup Operations in Monte-Carlo Tree Search, CG 2006
- Kocsis & Szepesvari, Bandit based Monte-Carlo Planning, ECML 2006
- Gelly et al., Modification of UCT with patterns in Monte-Carlo Go, TechReport, 2006
- Coulom, Computing Elo Ratings of Move Patterns in the Game of Go, 2007
- Silver and Tessauro, Monte-Carlo Simulation Balancing, ICML 2009
- Browne et al., A Survey of Monte Carlo Tree Search Methods, IEEE Trans. Comput. Intell. Al Games, 2012

- C++
- C言語を拡張
- オブジェクト指向プログラミング
- 充実した標準ライブラリ
- .
- 使い方
- -コンパイル:gcc のかわりにg++
- ソースファイルの拡張子は.cc や.cpp などにすることが多い

メンバ関数

構造体(クラス)のメンバとして関数を書ける

クラスを単位として機能をまとめて記述できるので、プログラムの保守性・可読性が高くなる

```
struct student
{
  int id;
  int age;
  void increment_age() {
    age++;
  }
};
int main()
{
  struct student x = {123, 20};
  x.increment_age();
}
```

標準ライブラリ

便利なクラスがいろいろ

- ・ string クラス
- 一文字列を普通の変数のように扱える
- 代入、結合なども簡単にできる
- メモリの確保、解放も意識しなくてよい

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <cstdio>

using namespace std;

int main()
{
    string x = "abc";
    string y = x + "def";
    string z = y.substr(0, 4);
    string z < << endl;
    printf("%s\fm", z.c_str());
}</pre>
```

実行結果

```
$ ./a.out
abcd
abcd
```

標準ライブラリ

- list クラス
- 双方向リストの実装

using namespace std;

#include <iostream>

#include <list>

他にも多数のコントナ

- vector: 可変長配列
- map: 連想配列
- set: 集合

. |

```
int main()
{
    list<int> x;
    x.push_back(1);
    x.push_back(2);
    x.push_back(3);
    cout << x.front() << endl;
    cout << x.back() << endl;
    cout << x.out</pre>
```

標準 ウイブ シリ

- map クラス
- 連想配列の実装
- 一 建添配がり入表一 出し入れの際の計算コストは O(log n)

連想配列

- 任意のデータ型をイン デックスとして使える配列
- 「辞書」と呼ばれることも ある

```
#include <iostream>
#include <map>
using namespace std;

int main()

{
    map<string, int> x;
    x["abc"] = 13;
    x["xyz"] = 25;
    x["xyz"] = 25;
    cout << x["abc"] << endl;
    cout << x["xyz"] << endl;
}
</pre>
```

契行結果

```
$ ./a.out
13
25
```

課題

- 対局終了時に勝敗を判定•表示
- 手をランダムに選択するように修正
- 黒白双方ともパスしたら終局するように改良 m.
- 4. 思考エンジンを実装
- 思考中の最善手・形勢の表示
- 「待った」機能

研究室内オセロ大会

业口•

-4月9日 15:00~

リーグ戦

,思考時間

-一手3秒以内