

# Искусственный интеллект для игры “Гомоку”

# Гомоку

- Гомоку — настольная логическая игра для двух игроков. На квадратной доске размером 19×19 (в традиционном варианте) или 15×15 (в современном спортивном варианте) пункты игроки поочерёдно выставляют камни двух цветов.
- Выигрывает тот, кто первым построит непрерывный ряд из пяти (и более) камней своего цвета по вертикали, горизонтали или диагонали



# Сложности

- Большой коэффициент ветвления  $\sim 2^{10}$
- 5-10 секунд на вычисления
- Невозможность проводить вычисления и поддерживать интерфейс отзывчивым в одном потоке

# Minimax

- Минимакс — правило принятия решений, используемое в теории игр, теории принятия решений, исследовании операций, статистике и философии для минимизации возможных потерь из тех, которые лицу, принимающему решение, нельзя предотвратить при развитии событий по наихудшему для него сценарию
- Критерий минимакса первоначально был сформулирован в теории игр для игры двух лиц с нулевой суммой в случаях последовательных и одновременных ходов, впоследствии получил развитие в более сложных играх и при принятии решений в условиях неопределённости

# Minimax

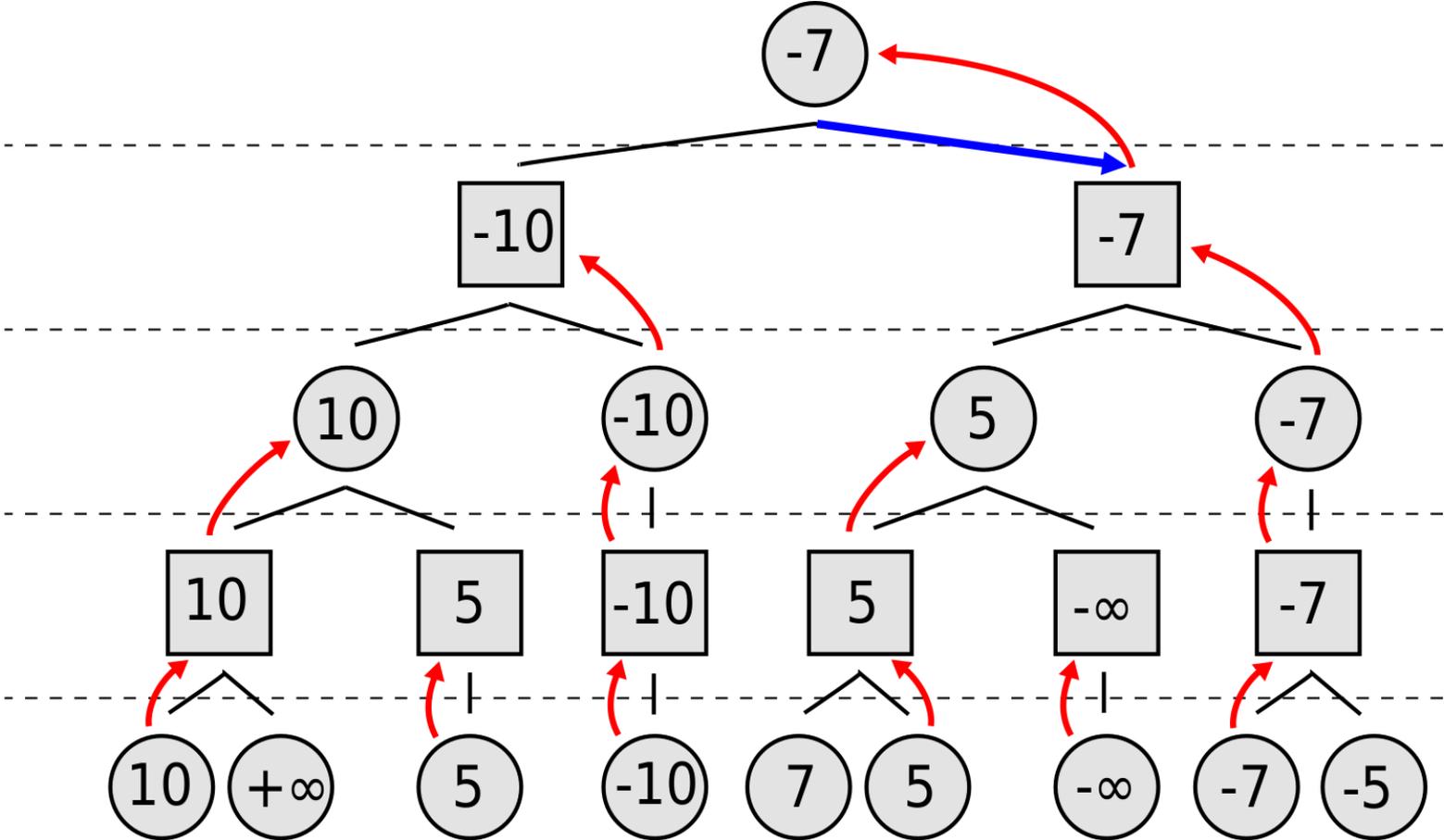
0 (max)

1 (min)

2 (max)

3 (min)

4 (max)



# Evaluation function

- Функция оценки – оценивает текущее положение фигур на доске и возвращает число – на сколько хороша позиция для игрока.

# Minimax

```
function minimax(node, depth, maximizingPlayer) is
  if depth = 0 or node is a terminal node then
    return the heuristic value of node
  if maximizingPlayer then
    value := -∞
    for each child of node do
      value := max(value, minimax(child, depth - 1, FALSE))
    return value
  else (* minimizing player *)
    value := +∞
    for each child of node do
      value := min(value, minimax(child, depth - 1, TRUE))
    return value
```

```
(* Initial call *)
minimax(origin, depth, TRUE)
```

# Negamax

```
function negamax(node, depth, color) is
  if depth = 0 or node is a terminal node then
    return color × the heuristic value of node
  value := -∞
  for each child of node do
    value := max(value, -negamax(child, depth - 1, -color))
  return value
```

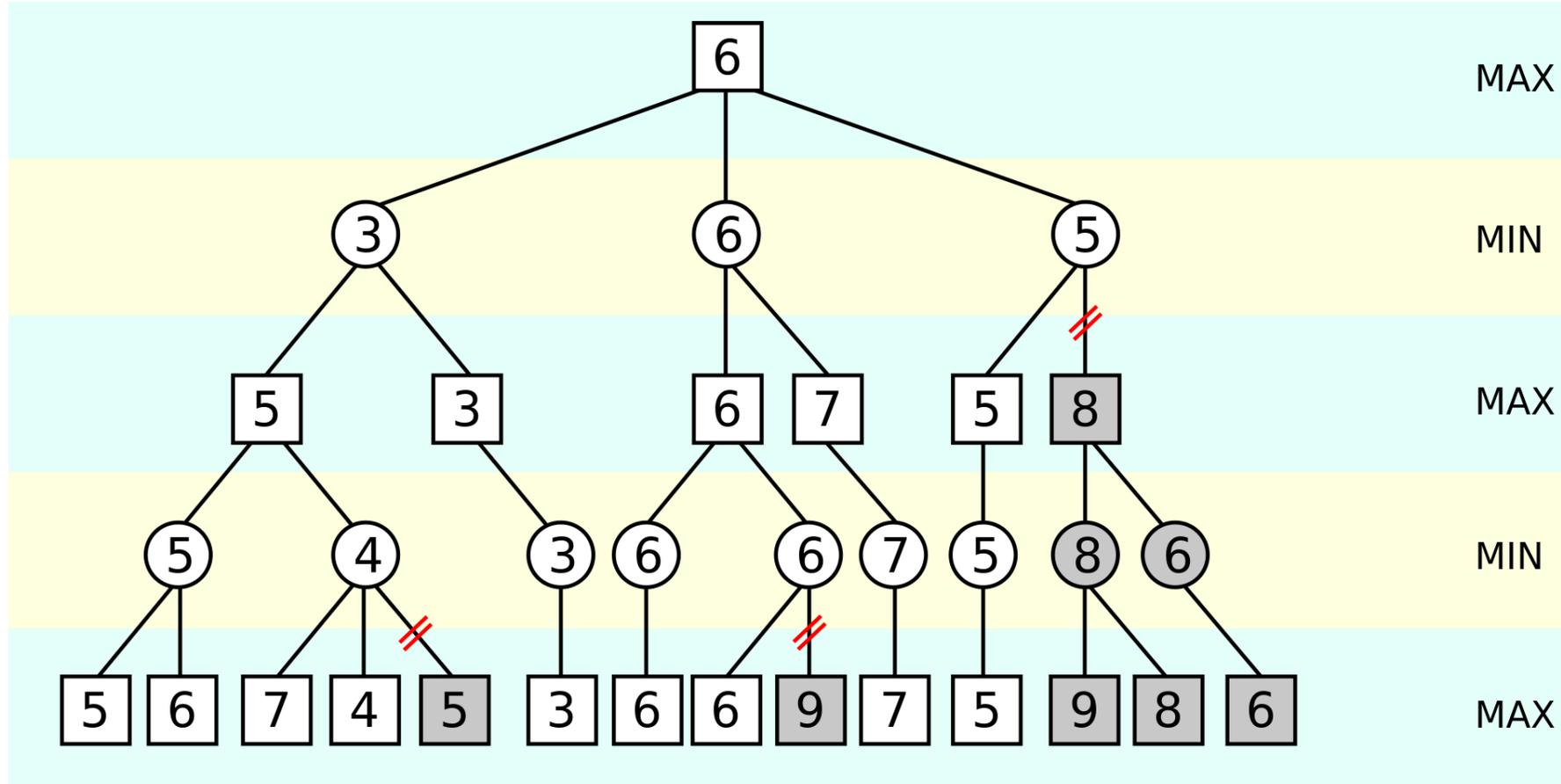
- Алгоритм Negamax идентичен Minimax, но чаще используется на практике ввиду его краткости и отсутствию лишнего if.
- Это возможно благодаря следующему равенству:

$$\max(a, b) = -\min(-a, -b)$$

# Alpha–beta pruning

- **Альфа-бета-отсечение** — оптимизация минимакса, стремящаяся сократить количество узлов, оцениваемых в дереве поиска.
- В основе алгоритма лежит идея, что оценивание ветви дерева поиска может быть досрочно прекращено (без вычисления всех значений оценивающей функции), если было найдено, что для этой ветви значение оценивающей функции в любом случае хуже, чем вычисленное для предыдущей ветви.
- Альфа-бета-отсечение является оптимизацией, так как результаты работы оптимизируемого алгоритма не изменяются.

# Alpha-beta pruning



# Minimax with alpha beta pruning

```
function alphabeta(node, depth,  $\alpha$ ,  $\beta$ , maximizingPlayer) is
  if depth = 0 or node is a terminal node then
    return the heuristic value of node
  if maximizingPlayer then
    value :=  $-\infty$ 
    for each child of node do
      value := max(value, alphabeta(child, depth - 1,  $\alpha$ ,  $\beta$ , FALSE))
       $\alpha$  := max( $\alpha$ , value)
      if  $\alpha \geq \beta$  then
        break (*  $\beta$  cut-off *)
    return value
  else
    value :=  $+\infty$ 
    for each child of node do
      value := min(value, alphabeta(child, depth - 1,  $\alpha$ ,  $\beta$ , TRUE))
       $\beta$  := min( $\beta$ , value)
      if  $\alpha \geq \beta$  then
        break (*  $\alpha$  cut-off *)
    return value
```

(\* Initial call \*)

```
alphabeta(origin, depth,  $-\infty$ ,  $+\infty$ , TRUE)
```

# Negamax with alpha beta pruning

```
function negamax(node, depth,  $\alpha$ ,  $\beta$ , color) is
  if depth = 0 or node is a terminal node then
    return color  $\times$  the heuristic value of node

  childNodes := generateMoves(node)
  childNodes := orderMoves(childNodes)
  value :=  $-\infty$ 
  foreach child in childNodes do
    value := max(value, -negamax(child, depth - 1,  $-\beta$ ,  $-\alpha$ , -color))
     $\alpha$  := max( $\alpha$ , value)
    if  $\alpha \geq \beta$  then
      break (* cut-off *)
  return value
```

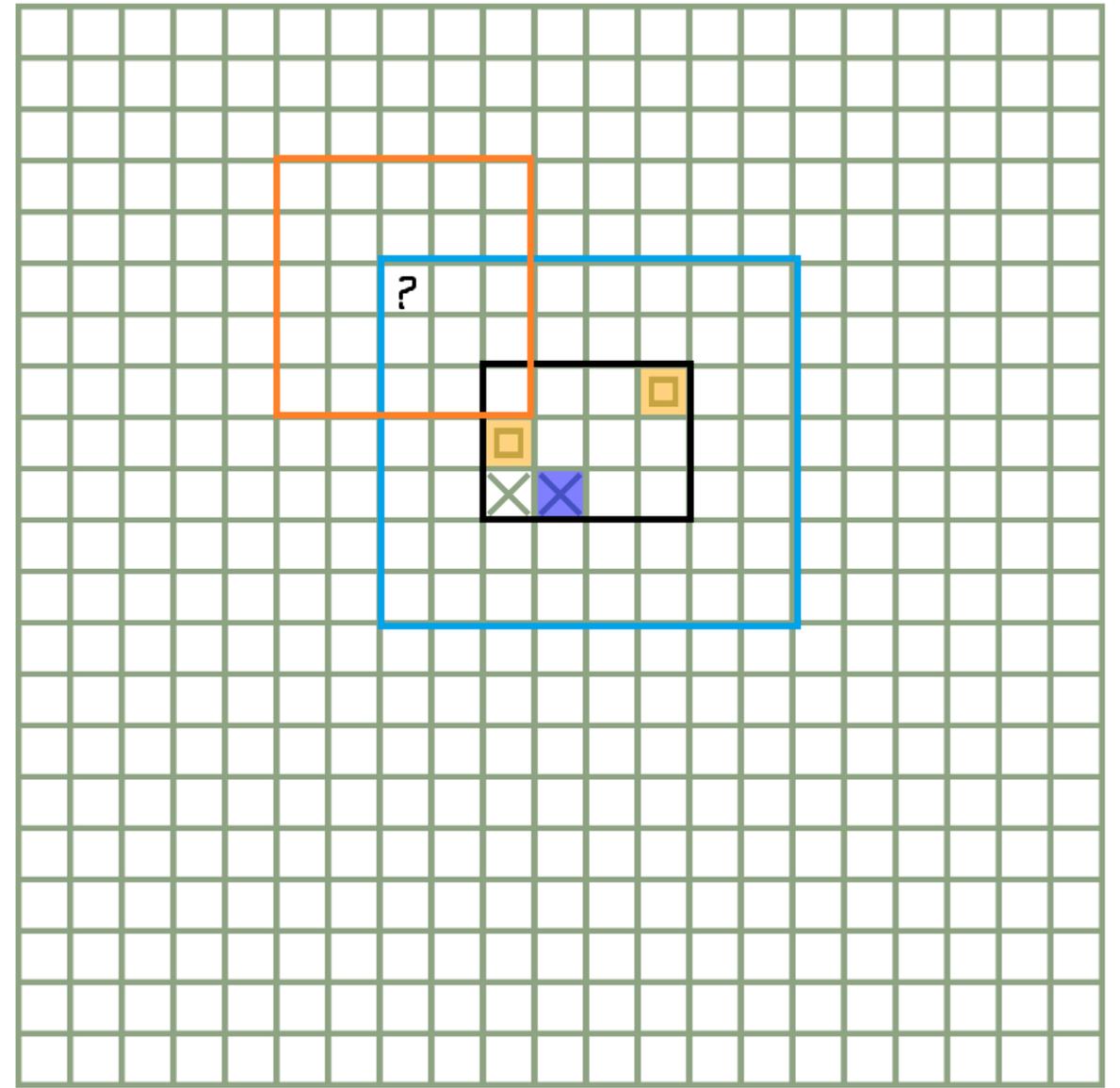
(\* Initial call for Player A's root node \*)  
negamax(rootNode, depth,  $-\infty$ ,  $+\infty$ , 1)

# generateMoves

- С помощью функции оценки мы определяем насколько ход перспективен, присваиваем ему score. Затем сортируем ходы по score, так что наиболее перспективные ходы рассматриваются первыми.

```
function BoardGenerator(restrictions, Board, player) {
  let availSpots_score = []; //c is j  r is i;
  let min_r = restrictions[0];
  let min_c = restrictions[1];
  let max_r = restrictions[2];
  let max_c = restrictions[3];
  let move = {};
  for (var i = min_r - 2; i <= max_r + 2; i++) {
    for (var j = min_c - 2; j <= max_c + 2; j++) {
      if (Board[i][j] === 0 && !remoteCell(Board, i, j)) {
        move = {};
        move.i = i;
        move.j = j;
        move.score = evaluate_move(Board, i, j, player)
        if (move.score === WIN_DETECTED) {
          return [move]
        }
        availSpots_score.push(move)
      }
    }
  }
  availSpots_score.sort(compare);
  // return availSpots_score.slice(0,20)
  return availSpots_score;
}
```

- Рассматривать все возможные ходы слишком затратно, чтобы увеличить производительность, нужно отбросить некоторые неперспективные позиции.
- Алгоритм поиска перспективных позиций:
  1. Вписываем все фигуры на доске в минимально возможный прямоугольник (черный прямоугольник)
  2. Начинаем поиск в радиусе двух клеток от этого прямоугольника (синий прямоугольник)
  3. Если рассматриваемая клетка не имеет соседей в радиусе двух клеток, клетка считается неперспективной и отбрасывается (оранжевый квадрат)



# Transposition table

- Таблица транспозиций- это кэш ранее виденных позиций и связанных с ними оценок в игровом дереве, созданном компьютерной игровой программой.
- Если позиция повторяется через другую последовательность ходов, извлекается полезная информация (a,b).

# Zobrist hashing

- Для того чтобы получить хэш текущего состояния доски необходимо:
- Заранее сгенерировать таблицу, содержащую N больших случайных чисел, где  $N = \text{Количество столбцов} * \text{Количество Строк} * \text{Количество игроков}$
- Применить операцию xor к элементам таблицы, соответствующим определенным позициям на доске
- Полученный хэш имеет свойство аддитивности – нет необходимости каждый раз вычислять хэш с нуля, достаточно лишь сложить по модулю два текущий хэш и значение из таблицы которое соответствует новой фигуре на доске

```
function Table_init() {  
  for (var i = 0; i < Rows; i++) {  
    Table[i] = [];  
    for (var j = 0; j < Columns; j++) {  
      Table[i][j] = []  
      Table[i][j][0] = random32();  
      Table[i][j][1] = random32();  
    }  
  }  
}
```

```
function hash(board) {  
  let h = 0;  
  let p;  
  for (var i = 0; i < Rows; i++) {  
    for (var j = 0; j < Columns; j++) {  
      let Board_value = board[i][j];  
      if (Board_value !== 0) {  
        if (Board_value === -1) {  
          p = 0  
        } else {  
          p = 1  
        }  
        h = h ^ Table[i][j][p];  
      }  
    }  
  }  
  return h;  
}
```

```
function update_hash(hash, player, row, col) {  
  if (player === -1) {  
    player = 0  
  } else {  
    player = 1  
  }  
  hash = hash ^ Table[row][col][player];  
  return hash  
}
```

# Negamax with alpha beta pruning and transposition table

```
function negamax(node, depth,  $\alpha$ ,  $\beta$ , color) is
  alphaOrig :=  $\alpha$ 

  (Transposition Table Lookup; node is the lookup key for ttEntry *)
  ttEntry := transpositionTableLookup(node)
  if ttEntry is valid and ttEntry.depth  $\geq$  depth then
    if ttEntry.flag = EXACT then
      return ttEntry.value
    else if ttEntry.flag = LOWERBOUND then
       $\alpha$  := max( $\alpha$ , ttEntry.value)
    else if ttEntry.flag = UPPERBOUND then
       $\beta$  := min( $\beta$ , ttEntry.value)

    if  $\alpha$   $\geq$   $\beta$  then
      return ttEntry.value

  if depth = 0 or node is a terminal node then
    return color  $\times$  the heuristic value of node

  childNodes := generateMoves(node)
  childNodes := orderMoves(childNodes)
  value :=  $-\infty$ 
  for each child in childNodes do
    value := max(value, -negamax(child, depth - 1,  $-\beta$ ,  $-\alpha$ , -color))
     $\alpha$  := max( $\alpha$ , value)
    if  $\alpha$   $\geq$   $\beta$  then
      break

  (Transposition Table Store; node is the lookup key for ttEntry *)
  ttEntry.value := value
  if value  $\leq$  alphaOrig then
    ttEntry.flag := UPPERBOUND
  else if value  $\geq$   $\beta$  then
    ttEntry.flag := LOWERBOUND
  else
    ttEntry.flag := EXACT
  ttEntry.depth := depth
  transpositionTableStore(node, ttEntry)

  return value
```

# StateCache

- Для того чтобы увеличить производительность, следует избегать повторного вызова функции оценки.
- Так как одну и ту же конфигурацию доски можно получить разными путями, мы сохраняем значение функции оценки каждый раз при её вычислении и при достижении листьев (`depth===0`) проверяем наличие данных в кеше, если их нет, вызываем функцию оценки, иначе возвращаем значение из кеша

```
if (depth === 0) {  
  if (StateCache[hash] !== undefined) {  
    cch_hts++  
    return StateCache[hash]  
  }  
  return evaluate_state(newBoard, player, hash, restrictions)  
}
```

# Поиск с нулевым окном

- Поиск с нулевым окном – это вызов алгоритма альфа бета со значениями  $\alpha == \beta - 1$ .
- Данная техника позволяет увеличить количество отсечек и соответственно скорость поиска

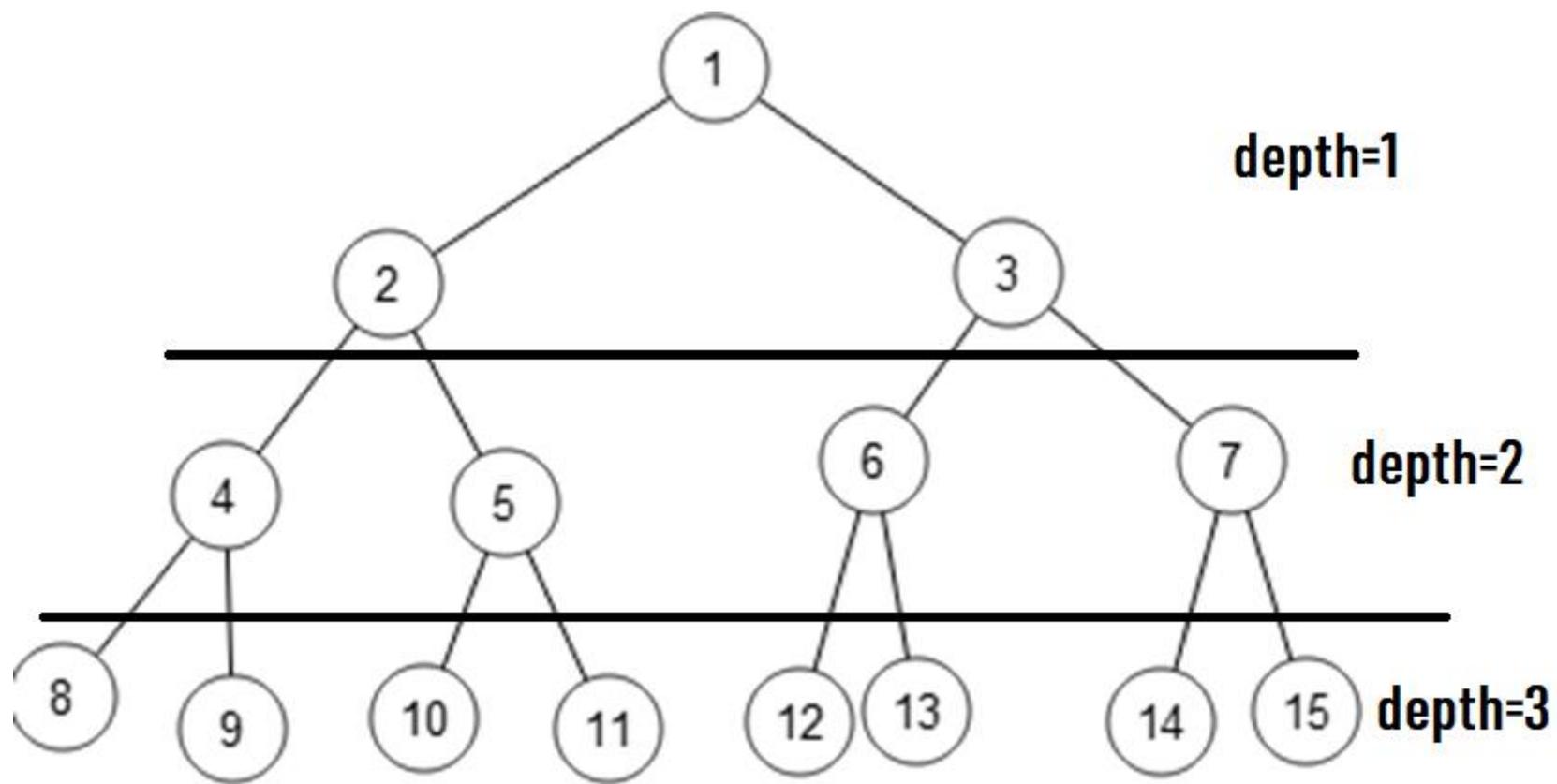
# NegaScout

- NegaScout – оптимизация альфа-бета-отсечения, использует метод поиска с нулевым окном. Использовался в шахматном компьютере Deep Blue

```
int NegaScout ( position p; int alpha, beta )
{
    /* compute minimax value of position p */
    int b, t, i;
    if ( d == maxdepth )
        return quiesce(p, alpha, beta);          /* leaf node */
    determine successors p_1,...,p_w of p;
    b = beta;
    for ( i = 1; i <= w; i++ ) {
        t = -NegaScout ( p_i, -b, -alpha );
        if ( (t > a) && (t < beta) && (i > 1) )
            t = -NegaScout ( p_i, -beta, -alpha ); /* re-search */
        alpha = max( alpha, t );
        if ( alpha >= beta )
            return alpha;                        /* cut-off */
        b = alpha + 1;                            /* set new null window */
    }
    return alpha;
}
```

# Iterative deepening depth-first search (IDDFS)

- Поиск с итеративным углублением — это оптимизация поиска в глубину и в ширину, которая гарантированно позволяет найти самое близкое к начальному состоянию решение, избегая экспоненциальной сложности.
- Каким образом реализуется этот алгоритм? Мы ищем в глубину с ограничением глубины константой  $N$ . Нашли решение — хорошо. Не нашли — повторяем поиск в глубину с константой  $N+1$  и так далее, пока не отыщется.



# MTD(f)

- MTD(f)-Memory-enhanced Test Driver with node  $n$  and value  $f$ , алгоритм использующий *только* поиск с нулевым окном для определения лучшего хода. В среднем он превосходит Negascout и Negamax.
- Чаще всего реализуется как поиск с итеративным углублением

# MTD(f)

```
function MTDf(root : node_type; f : integer; d : integer) : integer;
    g := f;
    upperbound := +INFINITY;
    lowerbound := -INFINITY;
    repeat
        if g == lowerbound then beta := g + 1 else beta := g;
        g := AlphaBetaWithMemory(root, beta - 1, beta, d);
        if g < beta then upperbound := g else lowerbound := g;
    until lowerbound >= upperbound;
    return g;
```

```
function iterative_deepening(root : node_type) : integer;

    firstguess := 0;
    for d = 1 to MAX_SEARCH_DEPTH do
        firstguess := MTDf(root, firstguess, d);
        if times_up() then break;
    return firstguess;
```

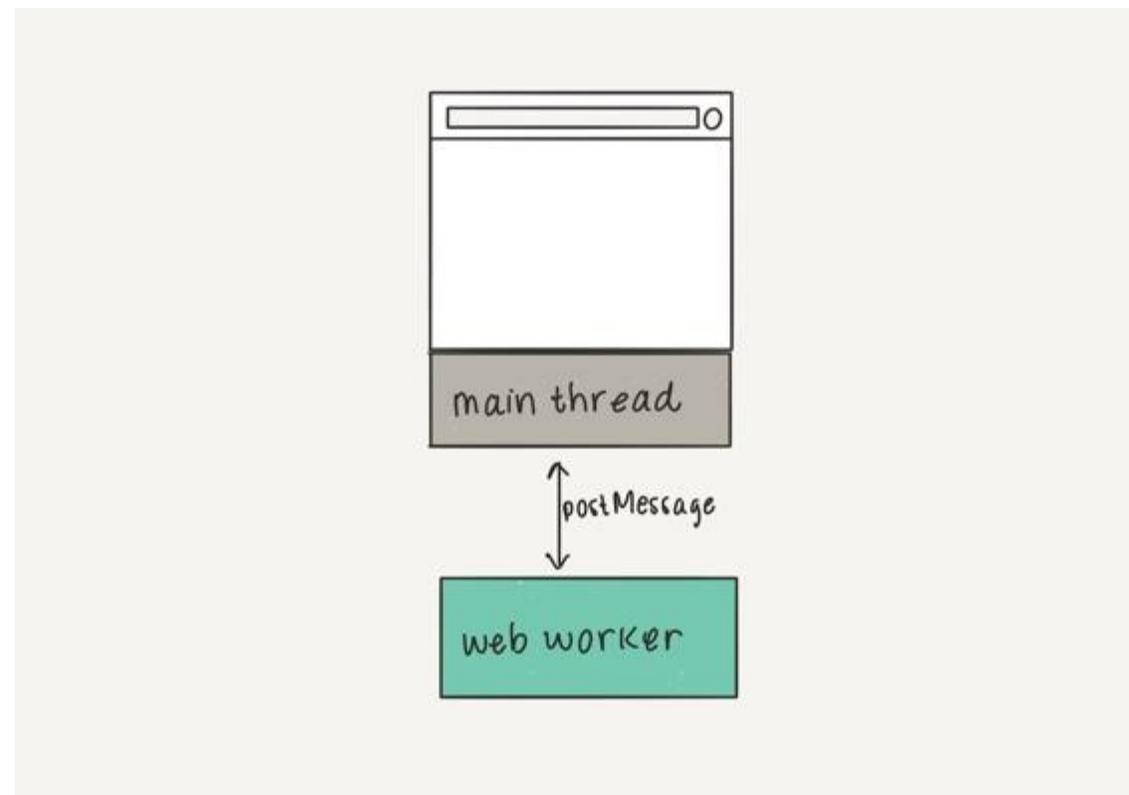
# MTD(f) 10

- Для того чтобы увеличить производительность еще больше, можно рассматривать не все перспективные ходы, а только 10 самых перспективных из них.
- Коэффициент ветвления становится фиксированным (10) существенно увеличивая производительность алгоритма.
- Данная оптимизация рискованна тем, что опасный ход соперника может оказаться не рассмотренным, но на практике она существенно увеличивает скорость и процент побед.

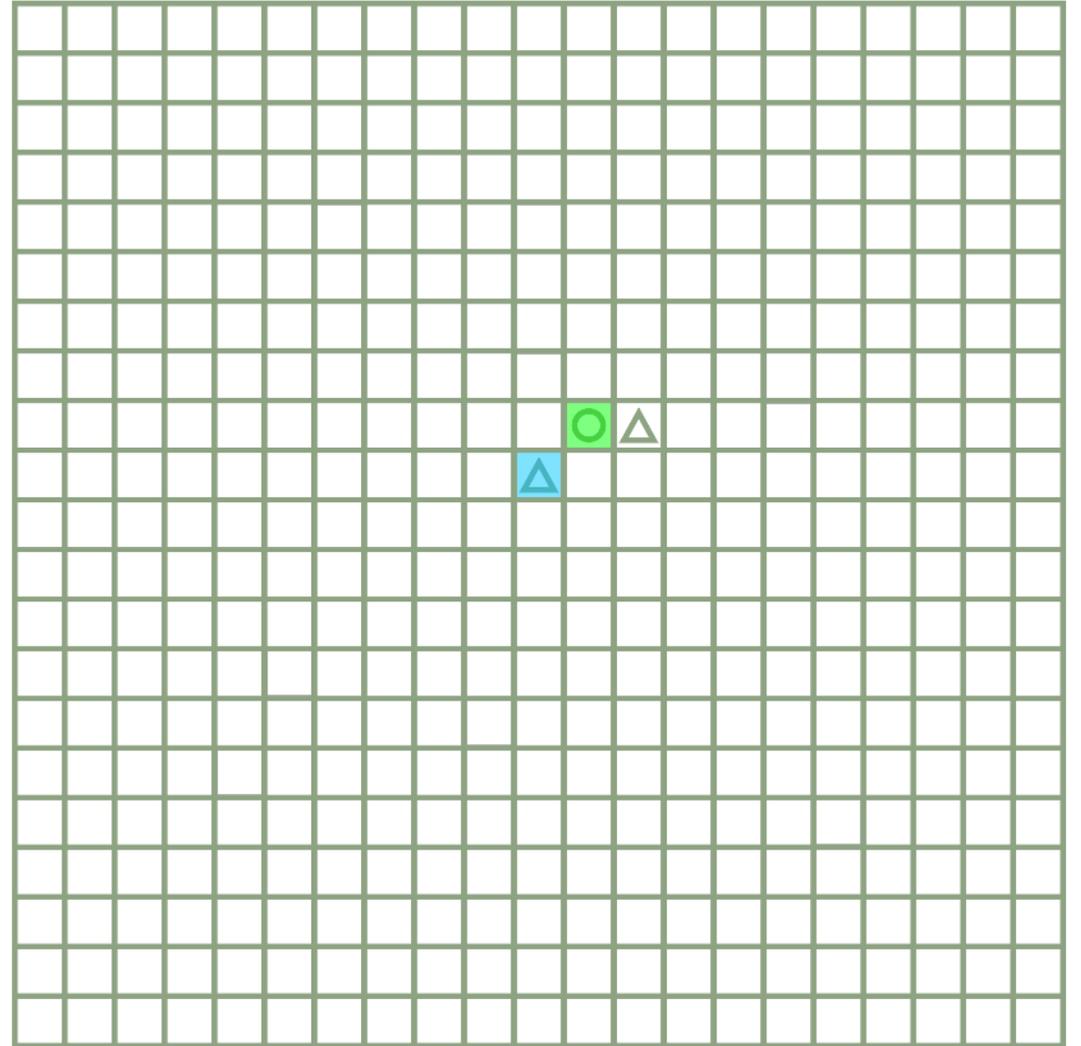
```
function BoardGenerator(restrictions, Board, player) {  
  let availSpots_score = []; //c is j r is i;  
  let min_r = restrictions[0];  
  let min_c = restrictions[1];  
  let max_r = restrictions[2];  
  let max_c = restrictions[3];  
  let move = {};  
  for (var i = min_r - 2; i <= max_r + 2; i++) {  
    for (var j = min_c - 2; j <= max_c + 2; j++) {  
      if (Board[i][j] === 0 && !remoteCell(Board, i, j)) {  
        move = {};  
        move.i = i;  
        move.j = j;  
        move.score = evaluate_move(Board, i, j, player)  
        if (move.score === WIN_DETECTED) {  
          return [move]  
        }  
        availSpots_score.push(move)  
      }  
    }  
  }  
  availSpots_score.sort(compare);  
  return availSpots_score.slice(0,10)  
  // return availSpots_score;  
}
```

# Web Workers API

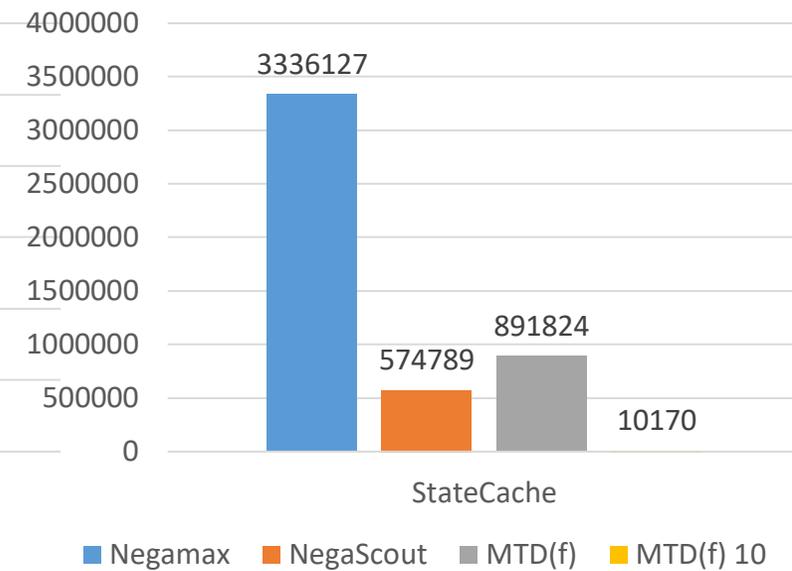
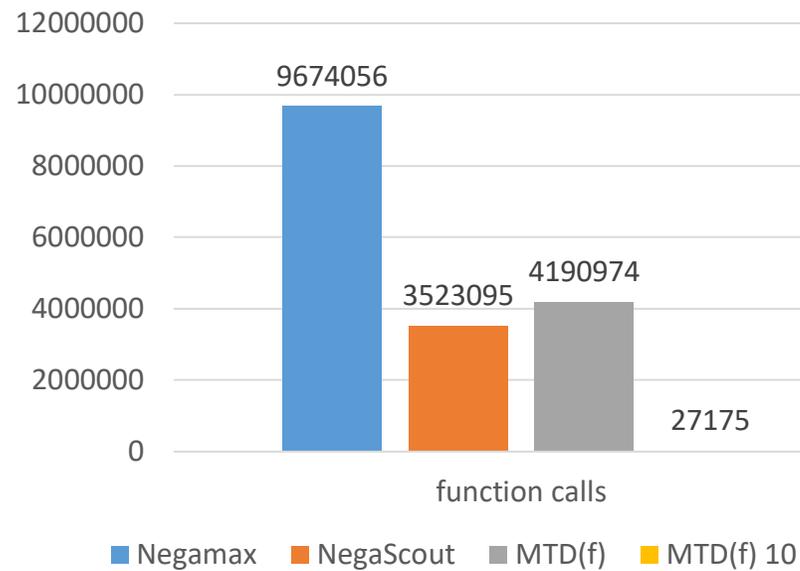
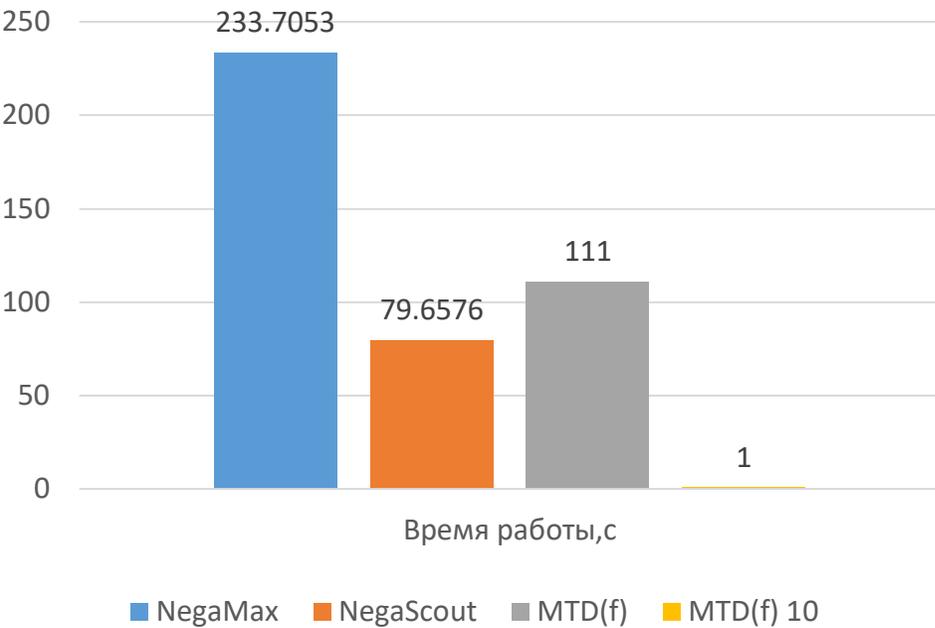
- Для того чтобы поддержать отзывчивой работу интерфейса при выполнении алгоритма, необходимо выполнять его в отдельном потоке.
- Web Workers API позволяет легко создать новый поток и обмениваться с ним данными.



- Сравним производительность алгоритмов на примере поиска на глубину 8 из данной позиции



# Тесты (depth=8)



# Тесты (depth=8)

- NegaScout оказался быстрее, чем MTD(f) в данной позиции, но возможно это лишь неудачный пример
- Проведем турнир между всеми алгоритмами до трех побед.
- После каждой игры алгоритмы меняются сторонами
- Все алгоритмы реализованы как IDDFS
- 1 – победа, 0.5 – ничья

# Турнир (bo3) (60 s)

	Negamax	NegaScout	MTD(f)	MTD(f) 10
Negamax		0:2	0:2	0:2
NegaScout	2:0		1:2	0:2
MTD(f)	2:0	2:1		0:2
MTD(f) 10	2:0	2:0	2:0	

MTD(f) 10 1.5:0.5 NegaScout 10

# Сравнение с другими алгоритмами на javascript

Сайт	Результат (MTD(f) 10)
<a href="http://gomoku.yjyao.com/">http://gomoku.yjyao.com/</a>	2:0 (10s на ход)
<a href="https://github.com/lihongxun945/gobang">https://github.com/lihongxun945/gobang</a>	2:0 (10s на ход)
<a href="https://logic-games.spb.ru/gomoku/">https://logic-games.spb.ru/gomoku/</a>	2:0 (10s на ход)
<a href="https://ixjamesyoo.github.io/Gomoku/">https://ixjamesyoo.github.io/Gomoku/</a>	2:0 (10s на ход)

# Выводы

- Получившийся алгоритм – MTD(f) 10, успешно справился со своими соперниками и благодаря повышенной производительности смог одержать победу во всех сыгранных матчах, не проиграв ни одной игры.
- Можно заметить, что если заменить функцию оценки, алгоритм определения победы и алгоритм генерации возможных ходов, данный алгоритм можно использовать для любой игры с полной информацией и нулевой суммой, где два игрока ходят поочередно.
- Данная работа является единственной реализацией алгоритма `mtd(f)` для игры гомоку на Github



mtd(f) gomoku



[Pull requests](#) [Issues](#) [Marketplace](#) [Explore](#)



Repositories	1
Code	148
Commits	0
Issues	0
Discussions <span>Beta</span>	0
Packages	0
Marketplace	0
Topics	0
Wikis	0
Users	0

Languages	
JavaScript	1

## 1 repository result



[qwertyforce/gomoku\\_ai](#)

Experiments with variations of minimax algorithm, MTD(f), MCTS in Gomoku

[mcts](#) [gomoku](#) [javascript](#) [ai](#) [negascout](#) [negamax](#) [mtdf](#)

★ 3 ● JavaScript GPL-3.0 license Updated 3 days ago



mtd(f) gomoku



Sign in

All

Images

Shopping

Videos

News

More

Settings

Tools

About 64,100 results (0.29 seconds)

github.com > qwertyforce > gomoku\_ai ▾

## qwertyforce/gomoku\_ai: Experiments with variations ... - GitHub

**gomoku\_ai**. Experiments with variations of minimax algorithm, **MTD(f)**, MCTS in **Gomoku** (WIP). Main **mtd(f)** ai is in worker.js. You can play against ai here ...

github.com > mtrazzi > gomoku ▾

## mtrazzi/gomoku - GitHub

-p2 {human,minimax,alpha\_beta,alpha\_beta\_memory,alpha\_beta\_basic,**mtdf**}, --player2 {human,minimax,alpha\_beta,alpha\_beta\_memory,alpha\_beta\_basic ...

books.google.ru > books

## Advances in Computer Games: 13th International Conference, ...

H. Jaap van den Herik, Aske Plaat - 2012 - Computers

... like Othello, **GoMoku**, and Amazons, can be described with the help of QIPs, ... 1MTD(f) or **MTD(f,n)**: Memory-enhanced Test Driver with node n and value f.

www.gamedev.net > forums > topic > 415225-gomoku... ▾

## Gomoku Solution - Artificial Intelligence - GameDev.net

# Список использованной литературы

- Aske Plaat: A Minimax Algorithm faster than NegaScout, [Электронный ресурс] <https://arxiv.org/abs/1404.1511>
- Russell, Stuart J.; Norvig, Peter (2010). Artificial Intelligence: A Modern Approach (3rd ed.). Upper Saddle River, New Jersey: Pearson Education, Inc. p. 167. ISBN 978-0-13-604259-4.
- [Электронный ресурс] <https://www.chessprogramming.org/>

## Код

- [https://github.com/qwertyforce/gomoku\\_ai](https://github.com/qwertyforce/gomoku_ai)

## Сыграть

- [https://4battle.ru/play\\_offline](https://4battle.ru/play_offline)

Спасибо за внимание!