

Politechnika Wrocławska

Wydział Elektroniki, Fotoniki i Mikrosystemów

PAMSI

Sprawozdanie nr 3

Implementacja algorytmu MiniMax z alfa-beta cięciami w grze kółko i krzyżyk

Prowadzący: dr hab. inż. Andrzej Rusiecki

> Wykonał: Jakub Kusz

Spis treści

1	Cel ćwiczenia	2	
2	Wstęp 2.1 MiniMax 2.1.1 Zasada działania 2.2 Alfa-beta cięcia	2	
3	Implementacja3.1 Ocena pozycji	4	
4	Środowisko graficzne - SFML 4.1 Obliczanie odstępów między liniami stanowiącymi planszę	7 7 7	
5	Testy 5.1 Poprawność działania		
6	Wnioski 1		

1. Cel ćwiczenia

Celem ćwiczenia jest zaimplementowanie algorytmu MiniMax z alfa-beta cięciami w grze kółko i krzyżyk. Użytkownikowi dano możliwość wyboru poziomu trudności (głębokość algorytmu) i wielkości planszy.

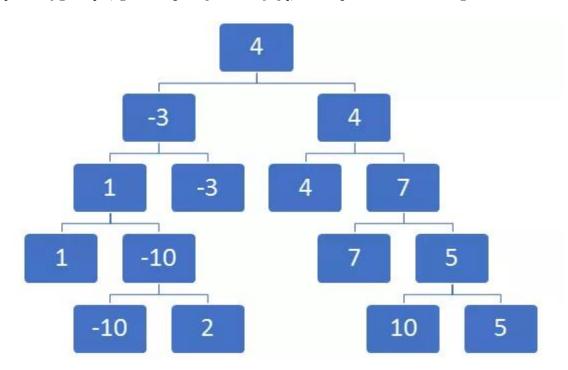
2. Wstęp

2.1. MiniMax

MinimMax jest algorytmem służącym do minimalizowania maksymalnych możliwych strat. Alternatywnie można je traktować jako maksymalizację minimalnego zysku. Wywodzi się to z teorii gry o sumie zerowej, obejmujących oba przypadki, zarówno ten, gdzie gracze wykonują ruchy naprzemiennie, jak i ten, gdzie wykonują ruchy jednocześnie. Zostało to również rozszerzone na bardziej skomplikowane gry i ogólne podejmowanie decyzji w obecności niepewności.

2.1.1. Zasada działania

Najprostszym sposobem przedstawiania zasady działania algorytmu MiniMax jest ukazanie jego pracy na przykładzie. Na rysunku 1, pokazujemy wyniki uzyskane przez gracza x w każdym momencie gry. W bazie, na pierwszym poziomie, decyzję podejmuje przeciwnik. Z tego powodu podane są scenariusze, w których gracz może stracić -10 lub wygrać 5. Na drugim poziomie zależy to od gracza x, więc zmaksymalizuje on swój zysk. Pomiędzy stratą 10 a wygraną 1 wygrasz 1. Podobnie, jeśli wygrasz 5 lub 7, wygrasz 7. Potem znowu kolej na przeciwnika, więc zostaną podane scenariusze, w których gracz x ma najgorszy wynik, -3 i 4, w zależności od przypadku. Wreszcie, pomiędzy przegraną 3 a wygraną 4, gracz x podejmie decyzję, która pozwoli temu drugiemu.



Rysunek 1: Drzewo przeszukiwań

2.2. Alfa-beta cięcia

Korzyść płynąca z algorytmu alfa-beta leży w fakcie, że niektóre gałęzie drzewa przeszukiwania mogą zostać odcięte. Czas przeszukiwania ograniczony zostaje do przeszukania najbardziej obiecujących poddrzew, w związku z czym możemy zejść głębiej w tym samym czasie. Tak samo jak klasyczny minmax, algorytm należy do algorytmów wykorzystujących metody podziału i ograniczeń. Współczynnik rozgałęzienia jest dwukrotnie mniejszy niż w klasycznym MiniMax. Algorytm staje się wydajniejszy, gdy węzły rozwiązywane są układane w porządku optymalnym lub jemu bliskim.

3. Implementacja

Z powodu ograniczeń związanych ze sprzętem nie jesteśmy w stanie rozwinąć całego drzewa od początku do końca, wiec algorytm MiniMax działa do określonej głębokości, na której następuje ocena pozycji za pomocą przeznaczonej do tego funkcji.Implementacja całej gry w języku C++ została umieszczona tutaj.

3.1. Ocena pozycji

Do oceny pozycji po osiągnięciu danej głębokości została napisana metoda evaluate_position(), która ocenia pozycje na podstawie ilości kółek/krzyżyków z rzędu.

```
Listing 1: evaluate position()
        void t game :: evaluate position(){
 1
            int tmp;
2
            for (int i = 0; i < number of fields; ++i)
3
                tmp = 0;
 4
                for(int j = 0; j < number_of_fields; ++j)
5
                    if (gameborad table[i][j] == 'o'){}
 6
                        tmp++;
 7
                    else if (gameborad table[i][j] == 'x'){
8
                        tmp = 0;
9
                        break:
10
11
                }
12
                if(tmp){
13
                    position rating += pow(10,tmp);
14
                }
15
            }
16
17
            for (int i = 0; i < number of fields; ++i)
18
                tmp = 0:
19
                for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
20
                    if(gameborad table[j][i] == 'o'){
21
22
                    else if (gameborad table[j][i] == 'x')
23
                        tmp = 0;
24
                        break;
25
```

```
26
27
                if(tmp){
28
                    position rating += pow(10,tmp);
29
30
            }
31
            tmp = 0;
32
            for(int j = 0; j < number_of_fields; ++j){
33
                tmp = 0;
34
                     if(gameborad table[j][j] == 'o'){}
35
36
                     else if (gameborad table[j][j] == 'x'){
37
38
                         tmp = 0;
                         break:
39
40
                     if(tmp){
41
                         position\_rating += pow(10,tmp);
42
43
                }
44
45
            tmp = 0;
46
            for(int i = 0, j = number\_of\_fields - 1; i < number\_of\_fields; ++i, --j)
47
48
                     if(gameborad table[i][j] == 'o'){
49
                         tmp++;
50
                    ext{less if (gameborad\_table[i][j] == 'x')} 
51
                         tmp = 0;
52
                         break:
53
54
                     if(tmp){
55
                         position rating += pow(10,tmp);
56
57
                }
58
59
60
        }
61
62
63
```

3.2. MiniMax z alfa-beta cięciami

Metoda znajdująca najlepsze zagranie: Na początku sprawdzane jest czy któryś z zawodników wygrał, jeśli tak to zwracamy maksymalnie/minimalnie duże oceny pozycji i funkcja się kończy. Jeśli nikt nie wygrał, to po osiągnięciu danej głębokości następuje ocena pozycji i zwrócenie jej wartości. Jeśli nie osiągnęliśmy jeszcze zadanej głębokości, algorytm wykonuje naprzemiennie ruchy graczy i wywołuje się rekurencyjnie. Po osiągnięciu ostatniego wywołania funkcji do działania przystępują alfa-beta cięcia.

```
Listing 2: minimax alpha beta()
        int t game :: minimax alpha beta(who start current player, int depth, long int a, long int b){
 1
        this -> check win();
 2
3
        if (winner != who_start::draw){
            if (current player == who start :: ai){
 4
                return INT32 MAX;
 5
            } else {
 6
                return INT32 MIN;
 7
 8
 9
        if (this -> is finish() || depth == 0)
10
            if (current_player == who_start :: ai){
11
                 this—>evaluate position();
12
                 return position rating;
13
            } else {
14
                 this—>evaluate_position();
15
                 return —position rating;
            }
17
        }
18
      long int best score;
19
        if (current player == who start :: human){
20
            current player = who start :: ai;
21
            best score = INT64 MIN;
22
        } else {
23
24
            current_player = who_start :: human;
            best score = INT64 MAX;
25
        }
26
        int tmp;
27
        for (int i = 0; i < number of fields; ++i)
28
            for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
29
                if (gameborad\_table[i][j] == '\_'){}
30
                    if (current player == who start :: ai){
31
                        gameborad table[i][j] = o;
32
                        tmp = this -> minimax_alpha_beta(current_player, depth-1, a, b);
33
                        if (best score < tmp){
34
                            best score = tmp;
35
36
                        if(a < best score)
37
                            a = best score;
38
39
                        gameborad table[i][j] = ';
40
                        if (a >= b) 
41
                            return best score;
42
43
                    } else {
44
                        gameborad table[i][j] = 'x';
45
                        tmp = this -> minimax alpha beta(current player, depth-1, a, b);
46
```

```
if (best score > \text{tmp}){
47
                               best score = tmp;
48
49
                           if (a > best score)
50
                               a = best score;
51
52
                          gameborad\_table[i][j] = '\_';
53
                           if (a >= b){
54
                               return best score;
55
56
                      }
57
                 }
             }
59
60
        return best score;
61
62
63
```

3.3. Ustalenie współrzędnych najlepszego posunięcia

Do wyboru współrzędnych dla najlepszego posunięcia została napisana poniższa metoda:

```
Listing 3: best ai move()
       void t_game :: best_ai_move(int depth){
 1
2
       long int best score = INT64 MIN;
3
       int tmp;
 4
       int set i;
5
       int set j;
6
       for(int i = 0; i < number_of_fields; ++i)
7
           for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
8
                if (gameborad table[i][j] == ' '){
9
                   gameborad table[i][j] = o;
10
                    tmp = minimax alpha beta(who start :: ai, depth, INT64 MIN, INT64 MAX);
11
12
                   gameborad\_table[i][j] = '\_';
13
                    if(tmp > best score){
14
                       best score = tmp;
15
                       set i = i;
16
                       set j = j;
17
18
               }
19
20
21
       if (set i < number of fields && set j < number of fields)
22
           gameborad table[set i][set j] = o;
23
24
```

4. Środowisko graficzne - SFML

W celu przyjemnego przedstawienia rozgrywki została wykorzystana biblioteka graficzna SFML. Cechuje się ona łatwością użycia, nieskomplikowanym procesem konfiguracyjnym i dobrą wydajnością.

4.1. Obliczanie odstępów między liniami stanowiącymi planszę

Aby obliczyć odstępy między liniami stanowiącymi planszę rozmiar okna został podzielony przez ilość pól w kolumnie. Znając rozmiar pola łatwo można narysować linię stanowiące planszę.

```
Listing 4: set gameboad table()
 1
        void t gameboard :: set gameboad table( sf :: Vector2i xy){
2
            player = who start :: ai;
3
            xy.x = xy.x / filed_size;
 4
            xy.y = xy.y / filed size;
5
            if ((xy.x < number of fields) \& (xy.y < number of fields))
6
                if(gameborad\_table[xy.x][xy.y] == '_'){
                     if (player == who start :: ai){
 8
                         if (++move counter \% 2 == 0){
9
                             gameborad table[xy.x][xy.y] = x';
10
11
                             gameborad table[xy.x][xy.y] = \dot{x};
12
13
14
15
                    if(player == who start :: human)
16
                         if (++move counter \% 2 == 1){
17
                             gameborad table[xy.x][xy.y] = \dot{x};
18
                        } else {
19
                             gameborad table[xy.x][xy.y] = \dot{x};
20
21
22
23
                }
24
25
26
   }
28
29
30
31
```

4.2. Rysowanie planszy, kółek, krzyżyków i zwycięstwa

Poniższa wirtualna z biblioteki SFML została wykorzystana do rysowania całego stanu gry:

Listing 5: draw()

```
1
    void t game :: draw(sf::RenderTarget& target, sf::RenderStates states)const{
2
3
         t circe circle;
 4
         t cross cross;
5
         int circle win = 0;
6
         int cross win = 0;
 7
         circle .setCharacterSize(filed size);
8
         cross.setCharacterSize(filed size);
9
         for (int i = 0; i < lines. size (); ++i)
10
             target.draw(lines[i], states);
11
12
         for (int i = 0; i < \text{number of fields}; ++i)
13
             for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
14
15
                 if(gameborad table[i][j] == 'x')
16
                     cross.set position(i * filed size, j * filed size);
17
                     target.draw(cross, states);
18
                 }
19
                 if(gameborad table[i][j] == 'o'){
20
                     circle .set position(i * filed size , j * filed_size );
21
                     target.draw(circle, states);
22
                 }
23
             }
24
25
         int circles;
26
         int crosses;
27
         circle .setColor(sf :: Color :: Green);
28
         cross.setColor(sf :: Color :: Green);
29
         for (int i = 0; i < \text{number of fields}; ++i)
30
             for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
31
                  if(gameborad table[i][j] == 'o'){}
32
                     circles ++;
33
34
                 if (gameborad\_table|i||j| == 'x'){
35
                     crosses++;
36
                 }
37
             }
38
             if (circles == number of fields) {
39
                  for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
40
                     circle .set position(i * filed size , j * filed size );
41
                     target.draw(circle, states);
42
                  }
43
                  return;
44
45
            if(crosses == number of fields)
46
```

```
for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
47
                     cross.set_position(i * filed_size , j * filed_size );
48
                     target.draw(cross, states);
49
                  }
50
                  return;
51
52
53
             circles = 0;
54
             crosses = 0;
55
         }
56
57
         for (int i = 0; i < \text{number of fields}; ++i)
58
              for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
59
                  if(gameborad table[j][i] == 'o'){}
60
                      circles ++;
61
62
                 if (gameborad table[j][i] == 'x')
63
                     crosses++;
64
                 }
65
66
              if (circles == number of fields) {
67
                  for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
68
                      circle .set_position(j * filed_size , i * filed_size );
69
                     target.draw(circle, states);
70
                  }
71
                  return;
72
73
74
             if(crosses == number of fields)
75
                 for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
76
                     cross.set position(j * filed size , i * filed size );
77
                     target.draw(cross, states);
78
                  }
79
                  return;
80
81
82
             circles = 0;
83
             crosses = 0;
84
         }
85
86
87
         for(int j = 0; j < number_of_fields; ++j)
88
                  if(gameborad\_table[j][j] == 'o'){
89
                      circles ++;
90
                 }
91
                 if(gameborad\_table[j][j] == 'x'){
92
93
                     crosses++;
```

```
}
94
95
             if (circles == number of fields){
96
                 for(int j = 0; j < number_of_fields; ++j)
97
                    circle .set_position(j * filed_size , j * filed_size );
98
                    target.draw(circle, states);
99
                 }
100
                 return;
101
102
103
            if(crosses == number of fields)
104
                for (int j = 0; j < \text{number of fields}; ++j)
105
                    cross.set_position(j * filed_size , j * filed_size );
106
                    target.draw(cross, states);
107
108
                 return;
109
110
111
            circles = 0;
112
            crosses = 0;
113
114
            for(int i = 0, j = number\_of\_fields - 1; i < number\_of\_fields; ++i, --j)
115
                 if (gameborad\_table[i][j] == 'o'){}
116
                    circles ++;
117
118
                if(gameborad\_table[i][j] == 'x'){
119
120
                    crosses++;
121
             }
122
             if (circles == number of fields){
123
                 for(int i = 0, j = number\_of\_fields - 1; i < number\_of\_fields; ++i, --j){}
124
                    circle .set_position(i * filed_size , j * filed_size );
125
                    target.draw(circle, states);
126
                 }
127
                 return;
128
129
130
            if(crosses == number of fields)
131
                132
133
                    cross.set_position(i * filed_size , j * filed_size );
                    target.draw(cross, states);
134
                 }
135
                 return;
136
137
138
            circles = 0;
139
            crosses = 0;
140
```

```
141
142
143
```

5. Testy

Gra została przetestowana pod względem poprawności działania i wydajności.

5.1. Poprawność działania

Po rozegraniu wielu gier stwierdzono, że algorytm działa poprawnie, stara się wyszukiwać najlepsze ruchy, blokuje możliwości wygrania przez człowieka, najlepszą możliwością jest remis. Z obserwacji wynika, że już przy głębokości 1 nie człowiek nie jest w stanie wygrać z komputerem.

5.2. Wydajność

Aby gra przebiegała sprawie, dla danych rozmiarów planszy, zostały arbitralnie przydzielone maksymalne głębokości algorytmu:

Tablica 1: Zawierajaca czasy obliczania pierwszego ruchuchu algorytmu MiniMax dla danej wielkości planszy

Wielkość planszy	Głebokość maksymalna	Czas oczekiwania na pierwszy ruch [ms]
3	dowolna, algorytm jest w stanie	90
	szybko rozwinąć grę do samego końca	
4	5	1523
5	4	1816
6	3	480
7	3	1891
8	2	114
9	2	271
10	2	589

Zastosowanie większych głębokości dla danych rozmiarów planszy wiązało się z bardzo długim oczekiwaniem na ruch komputera w początkowej fazie gry. Wraz z każdym ruchem czas oczekiwania na odpowiedź komputera zmniejsza się.

6. Wnioski

- Algorytm MiniMax wraz z alfa-beta cięciami doskonale nadaje się do symulacji gracze w grze o sumie zerowej;
- Dzięki zastosowaniu alfa-beta cięć algorytm znacząco skraca czas działania, dzięki odcinaniu gałęzi niemających znaczenia dla rozwoju gry,
- Algorytm nawet na głębokości 1 jest w stanie skutecznie powstrzymać zwycięstwo człowieka, pozwalając maksymalnie na remis.

- Ważne jest aby dopasować głębokość do wielkości planszy. Zbyt duża głębokość znacząco wydłuża działanie programu.
- SFLM jest potężnym narzędziem do tworzenia GUI, niestety brakuje w tej bibliotece prostej obsługi przycisków i obsługi pól tekstowych przez co poziom trudności i wymiar planszy należy podać w terminalu.