IA pour les Jeux Licence Informatique et Vidéoludisme

Nicolas Jouandeau

n@up8.edu

2024

évaluation

- C/C++ Racket Ocaml Prolog Pike Java sh Python
- évaluation : TPs + PRJ
- TP individuel
- ► PRJ en groupe (2-4)
 - compétition Breakthrough
 - pendant les 2 ou 3 dernières semaines
 - un rendu (programme et rapport 1p) par groupe
 - https://ludii.games/
- ia orientée jeux de plateaux (échecs-like)
 - 2 joueurs en tour par tour : breakthrough
 - et des variantes
 - https://www.chessprogramming.org
- ia de jeux de stratégie temps-réel (Real Time Battle)
 - bataille de tank en temps réel, 1 tank par personne
 - https://realtimebattle.sourceforge.net/

C/C++

- solution impérative avec struct et sans class
- avec conteneurs C++ (list, vector, unordered_map)
- https://en.cppreference.com/w/

Racket et Ocaml

- solution fonctionnelle
- https://racket-lang.org/
- https://ocaml.org/

Prolog

- solution descriptive
- ▶ https://www.swi-prolog.org/

Pike

- syntaxe C interprétée garbage-collecté orienté type entier et string
- https://pike.lysator.liu.se/

Java

- langage objet compilé pour JVM
- https://www.java.com/fr/

sh

- ▶ Bourn shell, abrégé bsh, lui-même abrégé sh
- interpréteur de command shell des environnements UNIX
- http://www.opengroup.org/unix/online.html

Python

- apprentissage automatique (machine learning)
- avec NumPy, Keras, PyTorch et TensorFlow
- https://www.python.org/
- https://numpy.org/
- https://keras.io/
- https://pytorch.org/
- https://www.tensorflow.org/?hl=fr

Définition de l'IA

- compréhension et la construction d'entités intelligentes
- intelligence : processus de la pensée dont l'objectif est de percevoir, comprendre, prévoir, manipuler un monde plus étendu que soi-même
- objectif de l'IA : systématiser et automatiser les tâches intellectuelles

Deux définitions

- Penser et agir rationnellement (i.e. conformément à ses connaissances et à une fonction d'évaluation)
- Penser et agir comme un humain (i.e. conformément au test de Turing)

A* DLS

Domaines concernés

- les jeux
- et également la planification, la programmation d'agents et de systèmes autonomes, le diagnostic, la robotique, la compréhension des langages

Sociétés savantes, conférences et revues

- Association for the Advancement of Artificial Intelligence (AAAI), Special Interest Group on Artificial Intelligence (ACM-SIGAI), Association for Computational Linguistics (ACL), International Computer Games Association (ICGA)
- ► IJCAI, ECAI, ICML, NeurIPS, IEEE-TAAI, IEEE-CoG, TCIAIG, ACG, CG

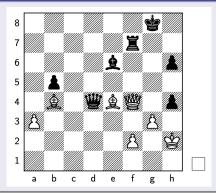
fonction heuristique d'évaluation : les échecs

- King, Queen, Rook, Bishop, kNight et Pawn
- blanc en majuscule et noir en miniscule
- D (respect. d) les pions doublés (2 pions sur une colonne)
- S (respect. s) les pions bloqués (pièce devant)
- I (respect. i) les pions isolés (pas de pions dans les colonnes adj.)
- M (respect. m) la mobilité
- f fonction d'évaluation pour le joueur blanc
- $f = 200(N_K N_k) + 9(N_Q N_q) + 5(N_R N_r) + 3(N_B + N_N N_b N_n) + N_P N_P (D d + S s + I i)/2 + (M m)/10$

fonction heuristique d'évaluation : les échecs

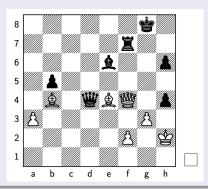
$$f = 200(N_K - N_k) + 9(N_Q - N_q) + 5(N_R - N_r) + 3(N_B + N_N - N_b - N_n) + N_P - N_p - (D - d + S - s + I - i)/2 + (M - m)/10$$

exemple de position



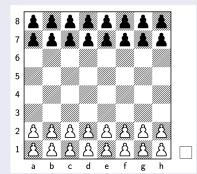
évaluation d'une position

 $f = 200(N_K - N_k) + 9(N_Q - N_q) + 5(N_R - N_r) + 3(N_B + N_N - N_b - N_n) + N_P - N_P - (D - d + S - s + I - i)/2 + (M - m)/10$ = 5(0 - 1) + 3(2 - 1) - (0 - 2 + 0 - 1)/2 + (43 - 39)/10 = -0.1



Breakthrough (usuellement 8x8)

- jouer uniquement avec des pions (2 lignes par coté)^a
- déplacement devant et en diag de 1 case
- capture uniquement en diag de 1 case
- victoire à la première promotion



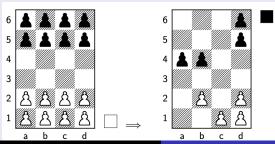


Breakthrough: les variantes

- misère : le joueur qui fait une promotion perd
- à captures forcées : les captures sont obligatoires si elles sont possibles
- à coups simultanés : chaque joueur annonce son coup et en cas de collision, les coups s'annulent et personne ne bouge, un arbitre annonce les coups nuls
- à information imparfaite : chaque joueur ne voit que ses pions, parfois un pion peut disparaitre (ce qui signale une capture adverse), il ne sait pas quand il capture en diagonal, un déplacement devant un pion est annulé si la case n'est pas vide, un arbitre annonce les coups nuls

Breakthrough (2)

- ▶ board de 8x8 : 3^{64} positions $\approx 10^{30}$
- ▶ board de 6x4 : 3^{24} positions $\approx 10^{11}$
- exemple de séquence : 2a3a-5a4a 2b3b-4a3b 2c3b-6a5a 3a4a-5b4a 3b4a-6b5b 4a5b-6c5b 1a2a-5a4a 2a3a-5b4b 3a4b-5c4b 1b2b-????
- quel est le meilleur coup pour noir ?



A*: recherche de plus court chemin

- ▶ un état s = une position = un ensemble de pions sur un plateau
- \triangleright p_i la position initiale
- \triangleright p_f la position finale
- n itérations
- free(s) retourne vrai si s n'est pas en collision
- nextMoves(s) retourne la liste des mouvements en s
- ightharpoonup applyMove(s, m) applique m sur s
- ightharpoonup dist(a, b, c) estime la distance de a à c passant par b
- \mathcal{H} la table de hashage des positions déjà évaluées $\mathcal{H}[s'] = s$ ssi $s' \leftarrow \text{applyMove}(s, m)$
- $ightharpoonup \mathcal{L}$ la liste des positions à évaluer

A*: recherche de plus court chemin

```
1 fonction astar (p_i, p_f, n):
          \mathcal{L} \leftarrow \{ p_i \} ;
        \mathcal{H} \leftarrow \emptyset:
          for n times do
              if |\mathcal{L}| == 0 then break;
             s \leftarrow \mathcal{L}.\mathtt{pop\_front} ();
              if s == p_f then
 7
                    return mkSolution (\mathcal{H}, s, p_i);
               \mathcal{M} \leftarrow \texttt{nextMoves} (s);
              for each m \in \mathcal{M} do
10
                    s' \leftarrow \text{applyMove}(s, m);
11
                    if free (s') then
12
                          if s' \notin \mathcal{H} then
13
                             \mathcal{H}[s'] \leftarrow s;
14
                            \mathcal{L} \leftarrow \mathcal{L} + s';
                                                                           // by distance order
15
                         else
16
                               if dist (p_i, \mathcal{H}[s'], p_f) + 1 > \text{dist } (p_i, s', p_f) \text{ then }
17
                             \mathcal{H}[s'] \leftarrow s ;
\mathcal{L} \leftarrow \mathcal{L} + s' ;
18
                                                             // by distance order
19
          return 0 :
20
```

A* : retourner le chemin trouvé

```
 \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|}\hline & \textbf{fonction mkSolution} & (\mathcal{H}, \ s, \ e \ ): \\ \textbf{2} & & \mathcal{S} \leftarrow \emptyset \ ; \\ \textbf{3} & \textbf{while } \textit{not-interrupted} \ \textbf{do} \\ \textbf{4} & & \mathcal{S}.\texttt{push\_front} \ (s \ ) \ ; \\ \textbf{5} & & \textbf{if } s = e \ \textbf{then break} \ ; \\ \textbf{6} & & & \mathcal{S} \leftarrow \mathcal{H}[s] \ ; \\ \textbf{7} & & & \textbf{return } \mathcal{S}. \ ; \\ \hline \end{array}
```

exemple de problème

- ▶ grille de 4x4 avec obstacles notés #
- un personnage @ et un objectif \$

```
#$..
@#..
..#.
```

A*: solution

▶ drdrruuull

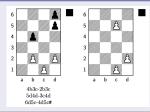
chemins le plus long possible ?

- ▶ dans une grille de 4x4 ?
- ▶ dans une grille de 5x5 ?
- ► dans une grille de 6x6 ?

uristique S

Α*

séquence la plus courte à Breakthrough à captures forcées



exemple de problèmes possibles

- séquence la + courte (respect. + longue) pour une position
- positions atteignables avec une longueur de séquence fixée à partir d'une position
- positions à une séquence de longueur fixée de la victoire

Depth Limited Search (DLS)

- recherche en profondeur limitée
 - jusqu'à un état WIN
 - interrompue sur un état LOST
 - interrompue à la profondeur DLS_MAX_DEPTH
- variables globales
 - current_s la position courante
 - ullet la table de hashage des profondeurs des états évaluées
 - solved un booléen à vrai si une solution est trouvée
- applyMove(m) joue/ajoute m sur current_s
- undoMove(m) déjoue/retire m sur current_s
- applyMove(m) et undoMove(m) modifient current_s

problème d'horizon de la fonction d'évaluation / profondeur

• évaluation à $DEPTH \neq$ évaluation à (DEPTH + 1)

DLS: recherche en profondeur limitée

```
1 fonction DLS (d):
       if solved then return;
      \mathcal{H}[current \ s] \leftarrow d;
       if h(current s) < h(best s) then
       best\_s \leftarrow current\_s;
       if current s == WIN then
           solved \leftarrow true:
         return :
       if current \ s == LOST \ or \ d == DLS \ MAX \ DEPTH \ then
9
           return;
10
       \mathcal{M} \leftarrow \texttt{nextMoves}():
11
       for each m \in \mathcal{M} do
12
           applyMove (m);
13
           if current s \notin \mathcal{H} or \mathcal{H}[current \ s] > d then
14
              DLS (d+1);
15
          undoMove (m);
16
          if solved then return:
17
```

DLS: recherche en profondeur limitée

- sans état global current_s
- avec un état local s

```
1 fonction DLS (s, d):
       if solved then return;
      \mathcal{H}[s] \leftarrow d;
       if h(best s) > h(s) then
       best\_s \leftarrow s;
       if s == WIN then
           solved \leftarrow true:
 7
        return;
       if s == LOST or d == DLS MAX DEPTH then
           return;
10
       \mathcal{M} \leftarrow \texttt{nextMoves} (s):
11
       for each m \in \mathcal{M} do
12
           s' \leftarrow \text{applyMove}(s, m);
13
           if s' \notin \mathcal{H} or \mathcal{H}[s'] > d then
14
           DLS (s', d+1);
15
           if solved then break;
16
```

DLS: recherche en profondeur limitée

avec la solution : solution_size et best_s

```
1 fonction DLS (s,d):
       if solution size \neq 0 then return;
      \mathcal{H}[s] \leftarrow d;
       if h(best s) > h(s) then
      best\_s \leftarrow s;
       if s == WIN then
           solution size \leftarrow d;
        return :
       if s == LOST or d == DLS\_MAX\_DEPTH then
           return:
10
       \mathcal{M} \leftarrow \texttt{nextMoves}(s);
11
       for each m \in \mathcal{M} do
12
           s' \leftarrow \text{applyMove}(s, m);
13
           if s' \notin \mathcal{H} or \mathcal{H}[s'] > d then
14
               solution [d] \leftarrow m;
15
            DLS (s', d+1);
16
           if solution size \neq 0 then break;
17
```

DLS: initialiser la recherche

- fixer la profondeur max
- vider la table des états déjà évalués
- initialiser la taille de la solution
- définir best_s avec l'état courant
- lancer la recherche en profondeur limitée

```
1 DLS\_MAX\_DEPTH \leftarrow 10;

2 \mathcal{H} \leftarrow \emptyset;

3 solution\_size \leftarrow 0;

4 best\_s \leftarrow p;

5 DLS ( p, 0 );
```

Breadth First Search (BFS)

- recherche en largeur d'abord (limitée en profondeur)
 - jusqu'à un état WIN
 - interrompue sur un état LOST
 - interrompue à la profondeur BFS_MAX_DEPTH
- variables globales
 - solution_state l'état correspondant à la victoire trouvée
 - best_s la meilleure solution trouvée
- variables locales
 - L la liste des états à évaluer
 - d la profondeur courante
 - \mathcal{L}' la liste des fils de \mathcal{L}

Breadth First Search (BFS)

```
1 fonction BFS (\mathcal{L}, d):
         if solution state \neq 0 then return;
         \mathcal{S} \leftarrow \emptyset:
         for each s \in \mathcal{L} do
              \mathcal{M} \leftarrow \text{nextMoves}(s):
            for each m \in \mathcal{M} do
                   s' \leftarrow \text{applyMove}(s, m);
               \mathcal{S} \leftarrow \mathcal{S} + (s', m) ;
         \mathcal{L}' \leftarrow \emptyset:
         for each (s, m) \in \mathcal{S} do
10
              if s \notin \mathcal{H} then
11
                  \mathcal{H}[s] \leftarrow m;
12
                   if h (best s) > h (s) then best s \leftarrow s;
13
                  if s == WIN then
14
                        solution state \leftarrow s;
15
                        return:
16
                   if s == LOST or d == BFS MAX DEPTH then
17
                        return;
18
                   \mathcal{L}' \leftarrow \mathcal{L}' + s;
19
        BFS ( \mathcal{L}', d+1 );
20
```

défaut de DLS

- première solution possiblement sous-optimale
- rechercher toutes les solutions pour obtenir la solution optimale

défaut de BFS

- première solution = solution optimale
- ▶ coût du calcul et du stockage de L

Iterative Deepening Search (IDS)

- recherche DLS à profondeur itérative
- première solution = solution optimale
- pas de calcul et de stockage de L