

IA pour les Jeux

Composants d'une résolution arborescente

Licence Informatique et Vidéoludisme

Nicolas Jouandeau

n@up8.edu

2024

représentation courante du matériel (jeu de plateau)

- ▶ un état du jeu (*i.e.* une position du jeu)
 - des constantes identifiant les types de pièces
 - une grille 1D ou 2D (pour le plateau)
 - une taille de grille
 - une valeur de tour
- ▶ une pièce
 - un type
 - une position sur la grille
- ▶ un coup
 - une position initiale
 - une position finale

fonctions utiles (jeu de 1 à N joueurs)

- ▶ initialiser l'état du jeu
- ▶ afficher l'état courant
- ▶ lister les coups possibles
- ▶ jouer un coup choisi (MAJ l'état courant)
- ▶ jouer un coup aléatoire (MAJ l'état courant)
- ▶ déjouer un coup (MAJ l'état courant)
- ▶ dire si un état est terminal
- ▶ donner le score d'un état terminal
- ▶ donner une évaluation heuristique d'un état non terminal
- ▶ donner une clé identifiant un état
- ▶ jouer un playout (partie aléatoire)

fonctions utiles (jeu à 2 joueurs)

- ▶ joueur random
- ▶ joueur minimax à profondeur fixée
- ▶ jouer 1 partie avec deux joueurs
- ▶ jouer N parties (joueurA, joueurB)
- ▶ jouer N parties (joueurB, joueurA)
- ▶ afficher le nombre de victoires de chaque joueur sur N parties

premiers tests

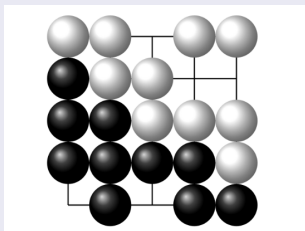
- ▶ réduction du problème (plateau 5x4)
 - évaluation de la profondeur pour une résolution minimax complète
 - test du joueur aléatoire contre le joueur minimax

développement

- ▶ revenir sur un plateau + grand
 - test de la fonction heuristique pour l'évaluation des états non terminaux
 - ajout de nouvelles fonctions heuristiques
 - ajout de nouveaux joueurs (*i.e.* de nouveaux algorithmes)

représentation "bitboard" pour jouer plus vite

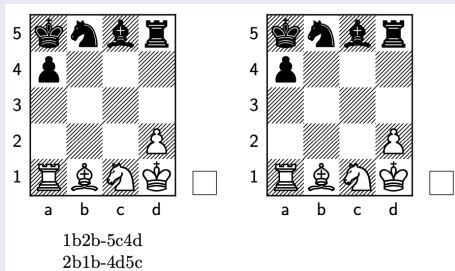
- ▶ conversion des pions en représentation binaire
- ▶ 1 position => - de mémoire => - de swap => + rapide
- ▶ exemple sur un plateau de go



- 1101101100001110000100000 (pour blanc)
- 0000010000110001111001011 (pour noir)
- plateau 5x5 -> 2x25 bits par position
- appliquer un coup = appliquer 2 opérations 32bits
- obtenir les coups possibles avec `not(blanc xor noir)`
(`~(blanc ^ noir)` en C avec les entiers non signés)

cycles (une particularité de certains jeux)

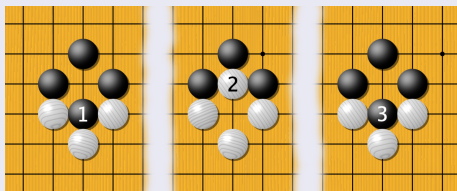
- ▶ cycle = séquence de coups revenant sur une position précédente
- ▶ exemple sur un plateau de Microchess



- considérer le tour de jeu dans l'état produit des positions différentes, ce qui fait que deux positions identiques pourrait ne pas avoir les mêmes statistiques
- les cycles produisent des boucles infinies dans les descentes

éviter les cycles (la règle du ko au go)

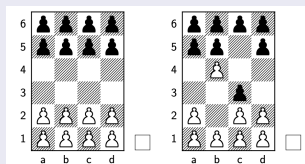
- ▶ certains jeux interdisent les cycles dans leurs règles
- ▶ règle du ko : interdiction de jouer un coup revenant sur la position précédent la position courante
- ▶ exemple sur un plateau de go



- 1 et 2 sont des coups légaux
- 3 est interdit par la règle du ko

transpositions

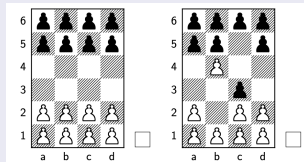
- ▶ variation d'une séquence qui mène à la même position
 - deux positions distinctes A et B
 - deux séquences distinctes 1 et 2
 - partant de A, appliquer la séquence 1 mène à B
 - partant de A, appliquer la séquence 2 mène à B
 - A est une transposition de B
 - B est une transposition de A
- ▶ exemple à breakthrough



- ▶ séquences de coups pour blanc (sans considérer noir)
 - 2b3b puis 3b4b (abrégée f puis f)
 - 2b3a puis 3a4b (abrégée l puis r)
 - 2b3c puis 3c4b (abrégée r puis l)

transpositions

- ▶ coups de blanc en minuscule et coups de noir en majuscule
- ▶ `f` pour forward, `l` pour left et `r` pour right



- ▶ 7 transpositions considérant les pions partant de `b2` et `c5`
 - `fFfF`, `fLfR`, `fRfL`
 - `lFrF`, `lRrL`
 - `rFlF`, `rRlL`

en pratique

- ▶ ne pas considérer les transpositions
 - crée des positions identiques avec des statistiques incomplets
 - multiplie les positions inutilement en mémoire
- ▶ considérer les transpositions
 - stocker les positions dans \mathcal{H}
 - une table de hashage (*i.e.* `unordered_map`)
 - un arbre (*i.e.* `map`)
 - arbre binaire de recherche ABR
 - arbre à équilibrage automatique AVL
 - arbre bicolore
 - identifier une position par une clé
 - rapidité de la fonction de hashage
 - taille en mémoire de la table des positions
 - question des collisions (une clé pour deux positions)

pour minimiser l'espace mémoire nécessaire

- ▶ une position \rightarrow une clé
- ▶ une clé \rightarrow une position
- ▶ $\mathcal{H}[\text{clé}]$ contient les statistiques de la position
- ▶ recherche, ajout et suppression en $O(\log(n))$ au pire
- ▶ partant d'une position
 - calculer la liste des coups possibles
 - jouer chaque coup pour obtenir la nouvelle position
 - rechercher les statistiques de chaque nouvelle position
 - décider du meilleur coup

résoudre un jeu

- ▶ prédire le résultat (victoire/défaite) à partir de n'importe quelle position en supposant que les joueurs jouent parfaitement
- ▶ résolution ultra-faible
 - démontrer le résultat pour le premier joueur à partir de la position initiale
 - par application d'un principe
- ▶ résolution faible
 - avoir un algorithme qui donne les coups à jouer à partir de la position initiale
 - prédit la victoire pour un des joueurs
 - pas obligatoirement optimal contre un joueur qui joue mal
- ▶ résolution forte
 - avoir un algorithme qui donne les meilleurs coups à jouer à partir de n'importe quelle position

quelques jeux résolus

- ▶ tic tac toe (résolution triviale)
 - chaque joueur peut forcer un match nul
- ▶ tic tac toe 3D
 - achevée en 1980 par O. Patashnik et V. Allis
 - résolution faible
 - le premier joueur gagne
- ▶ awalé (variante Oware)
 - achevée en 2002 par J.W. Romein et H.E. Bal
 - résolution forte en 51h de calcul avec 144 cpu
 - évaluation de 889 milliards d'états
 - la partie parfaite se solde par un match nul
- ▶ dames
 - achevée en 2007 par J. Schaeffer
 - déplacements courts de dames uniquement
 - résolution faible en 18 ans de calcul
 - évaluation de 10^{14} états
 - la partie parfaite se solde par un match nul