

Les jeux



Historique



- ⌘ 1770: The Turk
- ⌘ 1830: The analytical engine (Babbage)
- ⌘ 1910: El ajedrecisto (Leonardo Torres)
- ⌘ 1950: La machine de Shannon
- ⌘ 1952: Turochamp (Turing)

Donald Michie



⌘ « La recherche sur le jeu d'échecs est le champ le plus important de la recherche cognitive. Les échecs seront pour nous ce que la drosophile a été pour les généticiens : un moyen simple et pratique de développer de nouvelles techniques. »

Points forts



- ⌘ Domaine complètement spécifiable et à information totale
- ⌘ Résultats facilement lisibles: victoire ou défaite
- ⌘ Domaine « représentatif » de l'intelligence humaine
- ⌘ Domaine « populaire » qui attire l'attention...et les financements
- ⌘ Domaine riche et complexe

Principe minimax



- ⌘ On génère l'ensemble des positions que l'ordinateur peut atteindre en jouant un coup (niveau 1)
- ⌘ À partir de chacune des positions de niveau 1, on génère les positions que l'adversaire peut atteindre (niveau 2).
- ⌘ On peut alors recommencer l'opération aussi longtemps que le permet la puissance de calcul de l'ordinateur.

Principe minimax



- ⌘ Impossible de générer l'ensemble de l'espace d'états du problème.
- ⌘ Aux échecs, le facteur de branchement est environ de 35.
- ⌘ Une partie d'échecs : trente demi-coups.
- ⌘ $35^{30} = 20.991.396.429.661.901.749.543.146.230.280.399.322.509.765.625$
- ⌘ Temps de résolution > âge de l'univers

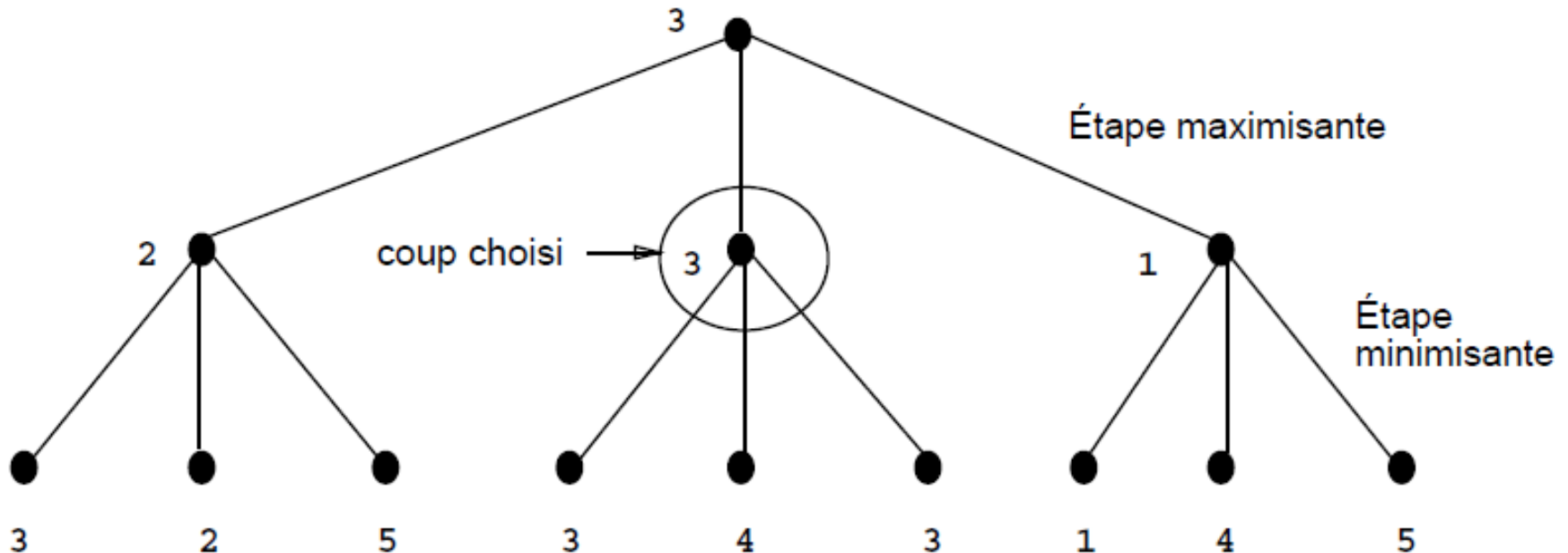
Fonction d'évaluation



- ⌘ Limiter l'exploration à une profondeur maximale de résolution.
- ⌘ Lorsqu'on a atteint cette profondeur, attribuer à chaque feuille une valeur avec une *fonction d'évaluation*.
- ⌘ Cette valeur correspond à l'estimation de la position.
- ⌘ Equilibre entre vitesse/qualité de la fonction

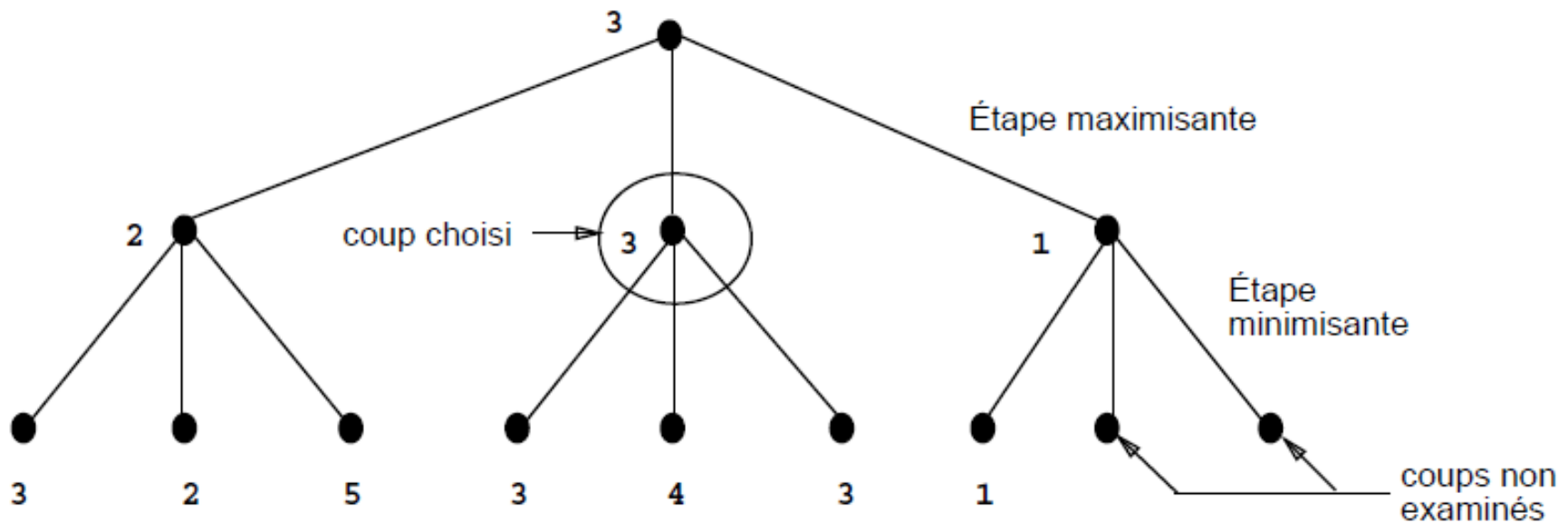
Algorithme minimax

⌘ Implante le principe de recherche minimax



Algorithme alpha-beta

- Implante également le principe minimax
- Examine moins de nœuds



Efficacité de l'alpha-beta



- ⌘ L'alpha-béta est d'autant plus efficace que l'arbre est bien ordonné.
- ⌘ Si l'arbre est bien ordonné, un alpha-béta n'examinera que $\frac{1}{2}n$ feuilles sur un arbre contenant n feuilles

Iterative deepening



- ⌘ Première évaluation en profondeur n
- ⌘ On utilise les informations obtenus sur les feuilles et les nœuds de l'arbre pour ordonner l'arbre dans la recherche en profondeur $n+1$
- ⌘ Permet un meilleur contrôle du temps

Tables de transposition

⌘ Stocker les positions déjà examinées

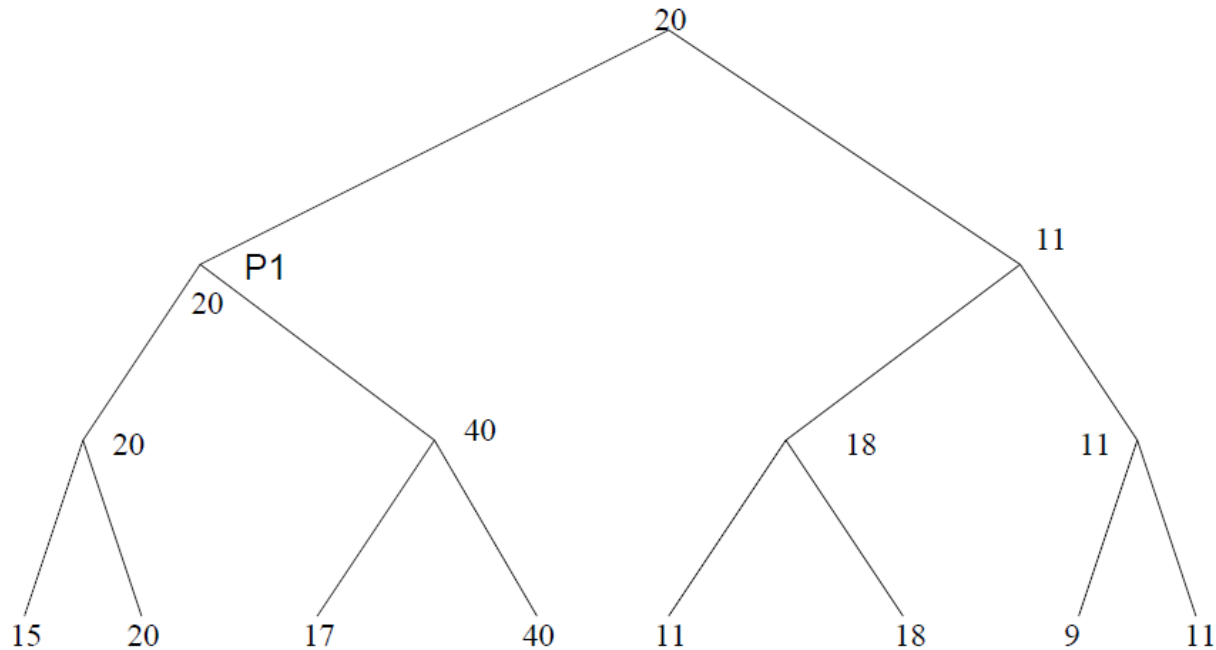
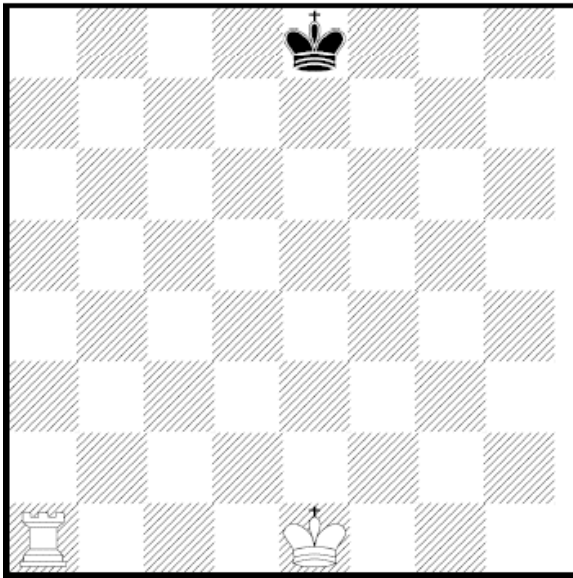


Figure 15.5 – Exemple d'arbre minimax

position	évaluation	meilleur coup	distance à la position terminale
P_1	20	Gauche	2

Tables de hachage



$$\begin{array}{r}
 10101011110110110101010110101101 \oplus \\
 11010110101001001010001011010110 \oplus \\
 00100101010110110100100010101000 = \\
 \hline
 0101100000100100101111111010011
 \end{array}$$

Pièce	couleur	position	valeur de hash-coding (choisie aléatoirement)
Tour	blanc	a1	10101011110110110101010110101101
Tour	blanc	a2	01000101001011001110100111101010
...
Roi	blanc	e1	11010110101001001010001011010110
...
Roi	noir	e8	00100101010110110100100010101000
...

Tables de transposition



- ⌘ Eviter les erreurs: deux positions différentes qui ont le même index -> choisir des nombres suffisamment grands
- ⌘ Traiter les collisions: deux positions différentes qui ont le même index

Alpha-beta à mémoire

Alpha-Béta(n, α, β);

si n est dans la table **alors**

si $n.bas \geq \beta$ **alors retourner** $n.bas$;

si $n.haut \leq \alpha$ **alors retourner** $n.haut$;

$\alpha \leftarrow \max(\alpha, n.bas)$;

$\beta \leftarrow \min(\beta, n.haut)$;

si n est terminal **alors retourner** $h(n)$;

si n est de type *MAX* **alors**

soit $g \leftarrow -\infty$;

soit $j \leftarrow 1$;

soit $(f_1 \dots f_k)$ les fils de n ;

tant que $(g < \beta$ et $j \leq k)$ **faire**

$g \leftarrow \max(g, \text{Alpha-Béta}(f_j, \alpha, \beta))$;

$\alpha \leftarrow \max(\alpha, g)$;

$j \leftarrow (j + 1)$;

sinon

soit $g \leftarrow +\infty$;

soit $j \leftarrow 1$;

soit $(f_1 \dots f_k)$ les fils de n ;

tant que $(g > \alpha$ et $j \leq k)$ **faire**

$g \leftarrow \min(g, \text{Alpha-Béta}(f_j, \alpha, \beta))$;

$\beta \leftarrow \min(\beta, g)$;

$j \leftarrow (j + 1)$;

si $g \leq \alpha$ **alors** $n.bas \leftarrow g$;

si $g \geq \beta$ **alors** $n.haut \leftarrow g$;

si $g > \alpha$ et $g < \beta$ **alors**

$n.bas \leftarrow g$;

$n.haut \leftarrow g$;

retourner g

Alpha-beta à fenêtre réduite



- ⌘ Utiliser l'information retournée par l'évaluation précédente pour réduire la fenêtre de l'alpha-beta
- ⌘ D'autant plus efficace que l'évaluation est stable
- ⌘ Efficace avec l'alpha-béta à mémoire

Algorithme MTD(f)

Algorithme 15: MTD(f)

;;; $root$ est la racine de l'arbre;

MTD($root, f$);

soit $g \leftarrow f$;

soit $h \leftarrow +\infty$;

soit $b \leftarrow -\infty$;

tant que $h > b$ **faire**

┌ **si** $g = b$ **alors** $\beta \leftarrow g + 1$ **sinon** $\beta \leftarrow g$;

├ $g \leftarrow \text{Alpha-Béta}(root, \beta - 1, \beta)$;

└ **si** $g < \beta$ **alors** $h \leftarrow g$ **sinon** $b \leftarrow g$

retourner g

Parallélisation d'un algorithme de recherche



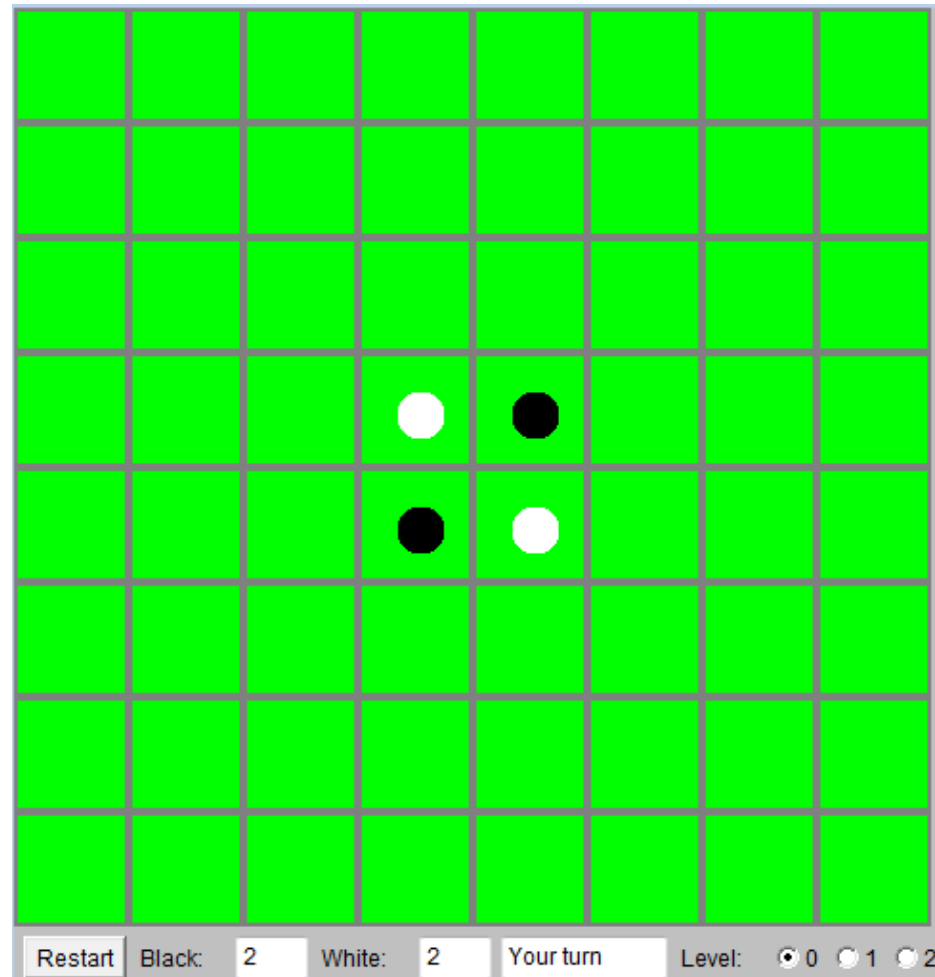
⌘ Problème majeur: choisir la granularité

☒ Trop petite: trop d'allers-retours entre le processeur maître et les autres

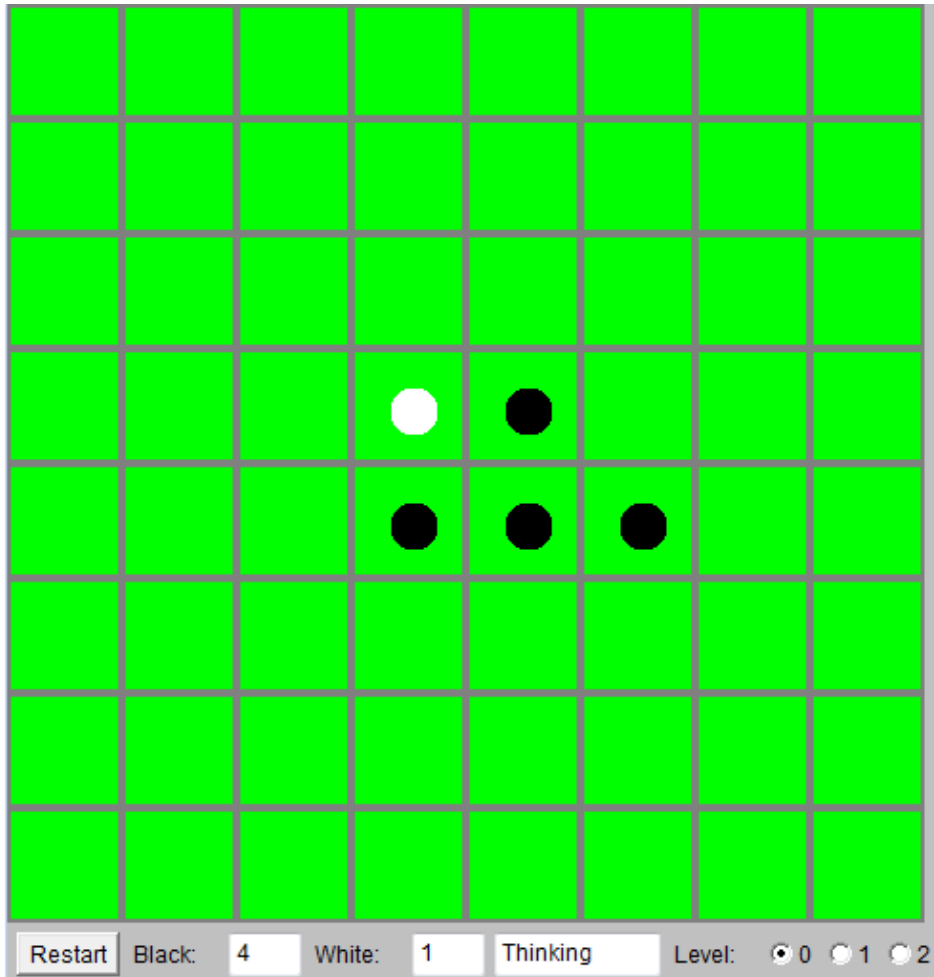
☒ Trop grande: les informations retournées par l'alpha-béta ne sont pas pleinement utilisées

⌘ Aujourd'hui la totalité des bons programmes sont parallèles

Othello



A screenshot of an Othello game board. The board is an 8x8 grid with a green background. The pieces are arranged as follows: Row 4, Column 4 is White; Row 4, Column 5 is Black; Row 5, Column 4 is Black; Row 5, Column 5 is White. The rest of the board is empty. Below the board is a control bar with the following text: "Restart", "Black: 2", "White: 2", "Your turn", "Level: 0 1 2".



A screenshot of an Othello game board. The board is an 8x8 grid with a green background. The pieces are arranged as follows: Row 4, Column 4 is White; Row 4, Column 5 is Black; Row 5, Column 4 is Black; Row 5, Column 5 is Black; Row 5, Column 6 is Black. The rest of the board is empty. Below the board is a control bar with the following text: "Restart", "Black: 4", "White: 1", "Thinking", "Level: 0 1 2".

Othello: les ouvertures



- ⌘ Utilisation de table de transpositions
- ⌘ Domaine peu développé
- ⌘ Le meilleur programme (Logistello) utilise des techniques assez originales

Othello: les finales



- ⌘ Othello est un jeu à durée connue (rare)
- ⌘ On utilise un algorithme Cstar (variante d'un alpha-beta à fenêtre) avec une fonction d'évaluation exacte
- ⌘ On déclenche la recherche exhaustive V/N/D plus de 20 coups avant la fin
- ⌘ On déclenche la recherche exacte plus de 15 coups avant la fin

Othello: milieu de partie

⌘ Valuation statique

500	-150	30	10	10	30	-150	500
-150	-250	0	0	0	0	-250	-150
30	0	1	2	2	1	0	30
10	0	2	16	16	2	0	10
10	0	2	16	16	2	0	10
30	0	1	2	2	1	0	30
-150	-250	0	0	0	0	-250	-150
500	-150	30	10	10	30	-150	500

Othello: milieu de partie



⌘ Evaluation dynamique:

- ☑ Centrer au maximum les pions
- ☑ Maximiser le nombre de coups jouables
- ☑ Minimiser le nombre de coups jouables de l'adversaire

Othello: milieu de partie

⌘ Système d'apprentissage utilisé par tous les programmes

⌘ 2 bits/case (N/B/V)

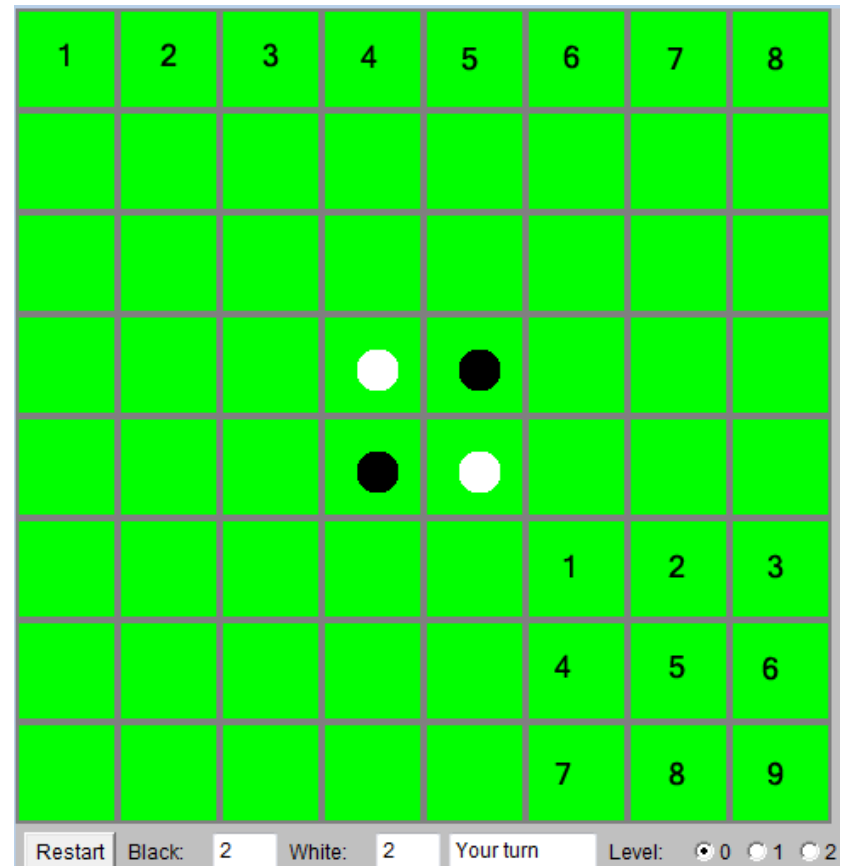
⌘ 1 bit (N ou B va jouer)

⌘ Symétries

⌘ Positions stockées sur:

⌘ 19 bits (coin)

⌘ 17 bits (bord)



Othello



- ⌘ Les programmes sont aujourd'hui beaucoup plus forts que les meilleurs joueurs humains
 - ☑ 1997: Logistello bat Takeshi Murakami 6-0
- ⌘ Les développements nouveaux ont quasiment cessés.

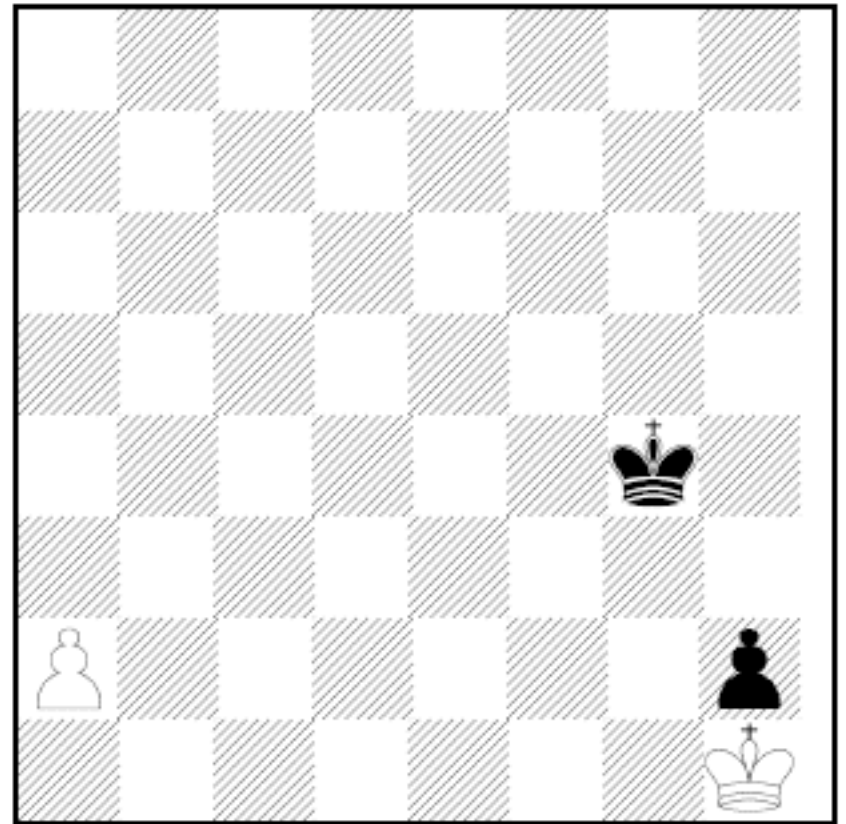
Les échecs: ouvertures



- ⌘ Domaine largement étudié au cours des siècles
- ⌘ Enorme bibliographie
- ⌘ Certains programmes, comme Hydra, préfèrent renoncer partiellement à une bibliothèque d'ouverture
- ⌘ Métier à part entière consistant à préparer des lignes spécifiques

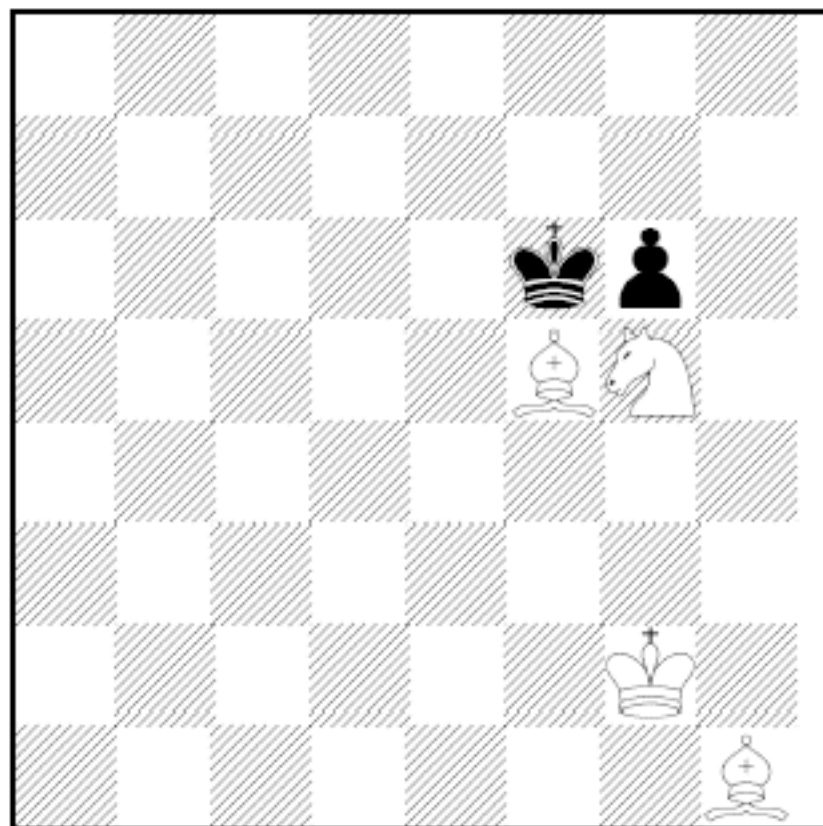
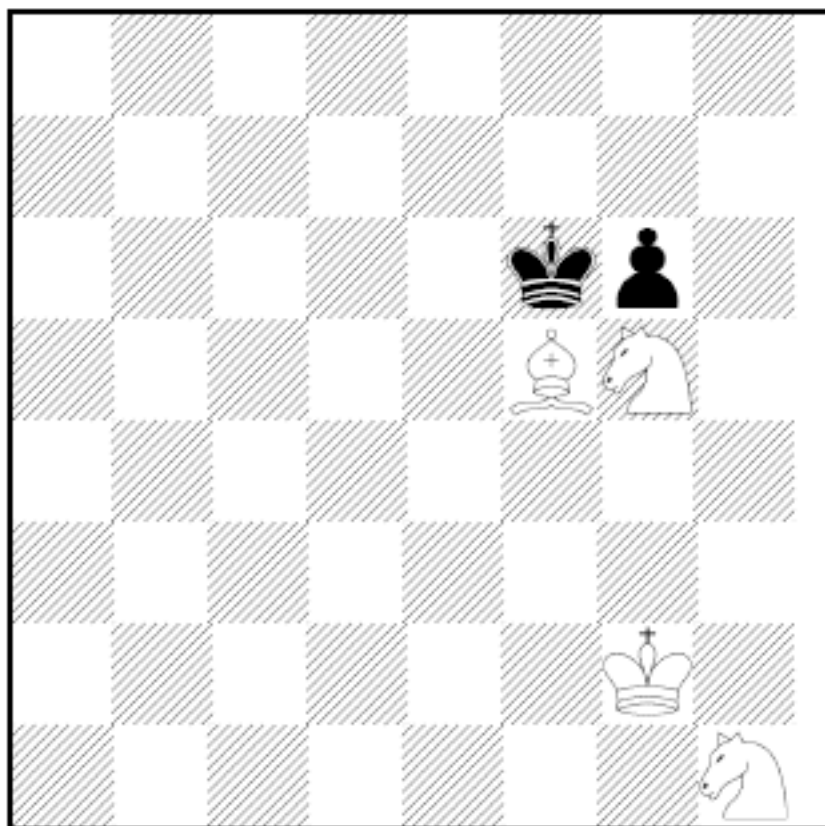
Les échecs: finales

- ⌘ Problème de l'effet horizon
- ⌘ Il faudrait examiner la position en profondeur 11 pour voir que a3 est gagnant et Rxh2 perdant



Echecs: finales

⌘ A droite Fxg6 gagne, mais perd à gauche



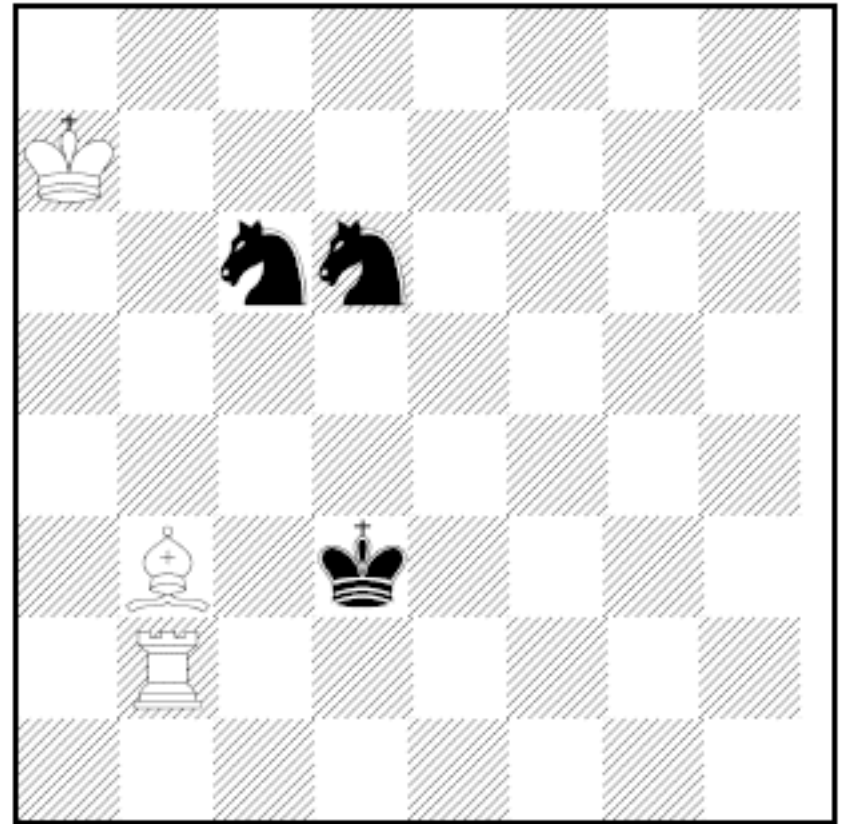
Echecs: finales



- ⌘ L'analyse rétrograde consiste à partir d'une position de mat et à rechercher toutes les positions menant mécaniquement à celle-ci.
- ⌘ En appliquant récursivement ce mécanisme, on peut construire de grandes bases de données contenant des solutions exactes.
- ⌘ Toutes les finales à 5 pièces sont faites

Les échecs: finales

⌘ Larry Stiller (1991):
nécessite 223 coups
en jouant
parfaitement pour
gagner



Les échecs: fonction d'évaluation



⌘ Partie statique: la valeur des pièces

☒ Dame: 9

☒ Tour: 5

☒ Cavalier: 3

☒ Fou: 3


☒ Pion: 1

Les échecs: fonction d'évaluation



- ⌘ Mettre son Roi en sécurité
- ⌘ Conserver la paire de Fous
- ⌘ Dominer le centre
- ⌘ Garder un maximum de mobilité
- ⌘ Centraliser les Cavaliers
- ⌘ Placer le Fou sur des diagonales ouvertes
- ⌘ Placer la Tour sur des colonnes ouvertes
- ⌘ Doubler la Tour sur les colonnes ouvertes
- ⌘ Conserver une bonne structure de pions

Les échecs: quiescence



- ⌘ Faire une recherche spécifique depuis chaque feuille n'incluant que les prises permettant d'atteindre une position « calme »
- ⌘ Permet d'éviter l'instabilité de la fonction d'évaluation

Echecs: Elagage de futilité



- ⌘ Au lieu d'élaguer sur les positions strictement inférieures, on élague sur les positions inférieures ou supérieures de α pourcent
- ⌘ Accélère la recherche au détriment de l'optimalité

Le coup meurtrier



- ⌘ Si un coup est meurtrier (il provoque un effondrement brutal de l'évaluation) dans une position donnée, il est possible qu'il soit efficace dans d'autres positions
- ⌘ On mémorise ces coups dans des tables spécifiques

Extension sélective de recherche



- ⌘ Dans un alpha-béta normal, la profondeur est fixé à l'avance
- ⌘ Dans un système d'extension sélective, la profondeur dépend de l'intérêt de la branche.
- ⌘ Permet d'explorer plus en profondeur les branches contenant des coups complexes

Heuristique du coup nul



- ⌘ Si on doit évaluer un nœud en profondeur n , on essaie d'abord de l'évaluer en profondeur $n-2$ en supposant que l'adversaire passe son tour
- ⌘ Si un avantage clair n'est pas acquis, le nœud est élagué
- ⌘ Stratégie apparemment risqué mais extrêmement efficace

Les échecs



- ⌘ La recherche a toujours avancé par à-coup
- ⌘ Les innovations restent généralement « secrètes » pendant un certain temps pour des raisons commerciales
- ⌘ Le meilleur programme actuel (Rybka) a une force estimée de plus de 3000 ELO
- ⌘ Un humain a aujourd'hui fort peu de chance de battre un programme

Le backgammon



- ⌘ Examiné de bonne heure, en particulier par Hans Berliner
- ⌘ En 1980, BKG bat le champion du monde humain
- ⌘ Les meilleurs programmes sont aujourd'hui probablement meilleurs que les meilleurs humains

Les checkers



- ⌘ Dames américaines 8x8
- ⌘ Chinook: meilleur programme développé par l'équipe de Jonathan Schaeffer
- ⌘ En 1992, Chinook bat le champion du monde humain Marion Tinsley $+4-2=34$
- ⌘ Depuis le programme a continué sa progression
- ⌘ Aujourd'hui les checkers sont un jeu « presque » résolu

Go



- ⌘ Longtemps considéré comme inaccessible aux ordinateurs
- ⌘ Facteur de branchement trop important
- ⌘ Notion d'influence difficile à traduire informatiquement
- ⌘ Actuellement MOGO tournant sur un cluster de 200 processeurs à une force d'environ 1 dan amateur

Le bridge



- ⌘ Il est difficile d'évaluer le niveau d'un programme de façon objective.
- ⌘ Le meilleur programme actuel (GIB/Matthew Ginsberg) est moins fort que les meilleurs humains, mais est meilleur que la majorité des joueurs de club
- ⌘ Il utilise des méthodes de force brute (Monte-Carlo)