

# Le Développement d'un programme joueur

T.I.P.E 2015–2016



# Plan

Introduction

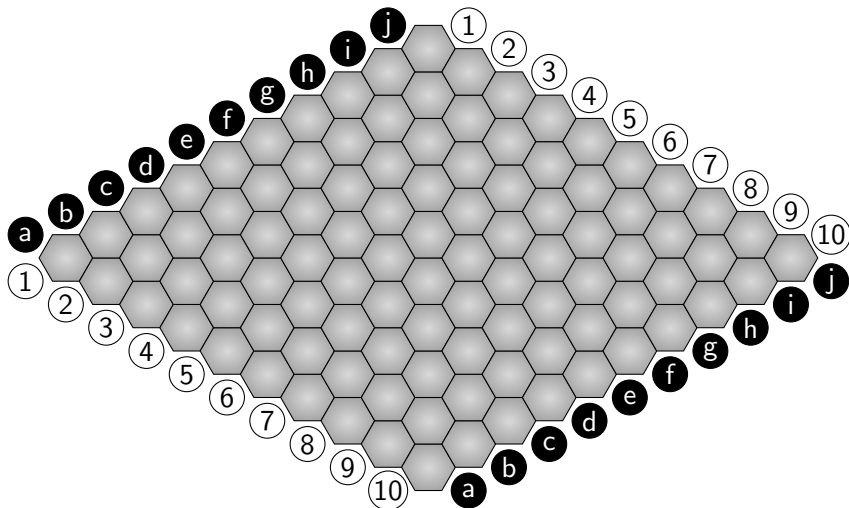
Aproche simple

Recherche aléatoire

# Section 1

## Introduction

# Hex

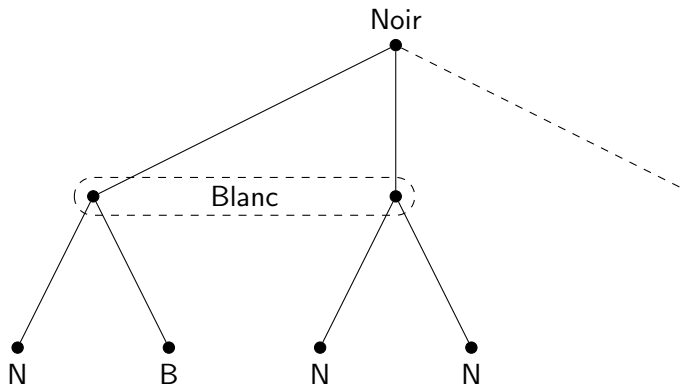


## Section 2

### Aproche simple

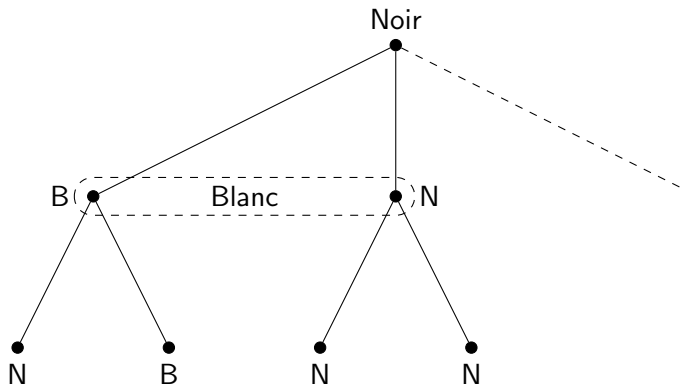
# Présentation

# Présentation de l'algorithme Minimax





# Présentation de l'algorithme Minimax

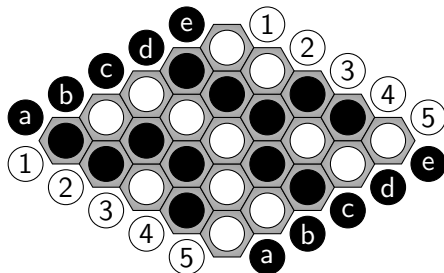


# Complexité

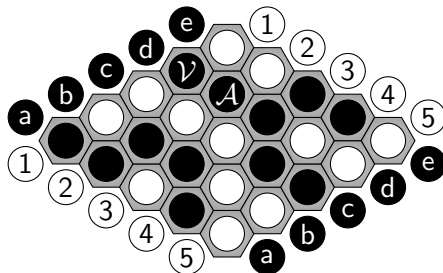
# Décomposition du minimax

- ▶ `getWinningPlay`
- ▶ `winner`

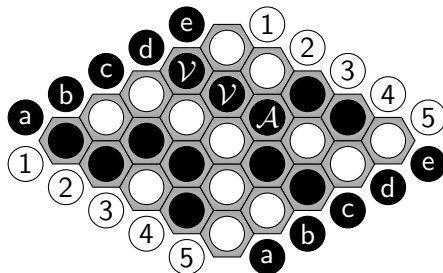
winner



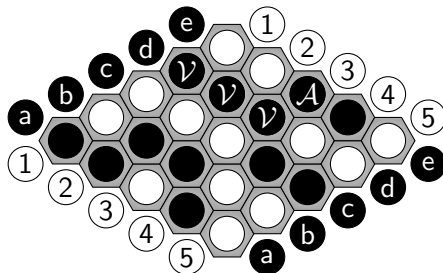
# Implémentation



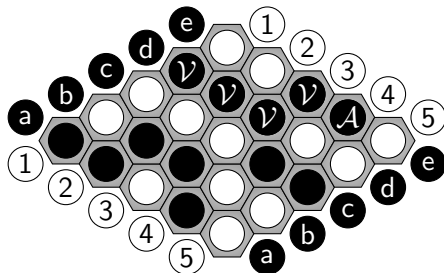
# Implémentation



# Implémentation

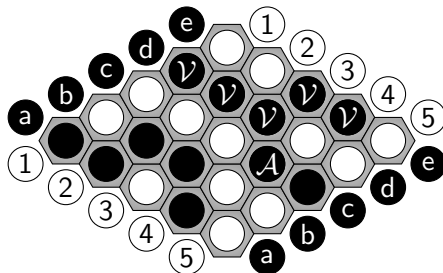


# Implémentation

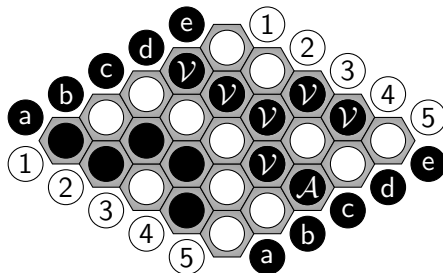




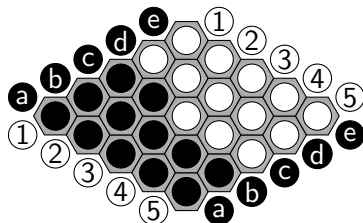
# Implémentation



## Implémentation



# Calcul de la complexité



## ► Complexité d'un parcours

$$P(n) = \sum_{k=1}^{\left\lceil \frac{n^2}{2} \right\rceil} k$$

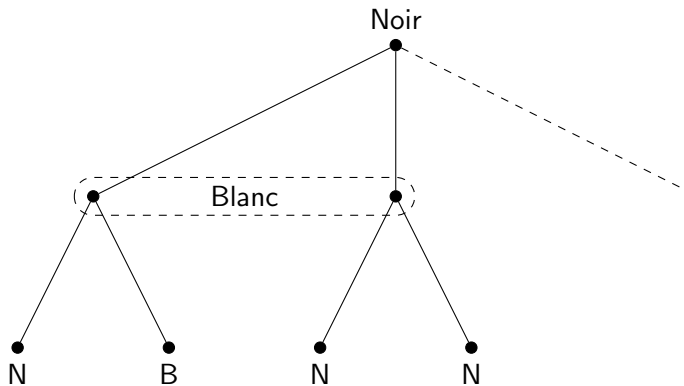
$$\Rightarrow P(n) = O\left(\left\lceil \frac{n^2}{2} \right\rceil^2\right)$$

$$\Rightarrow P(n) = O(n^4)$$

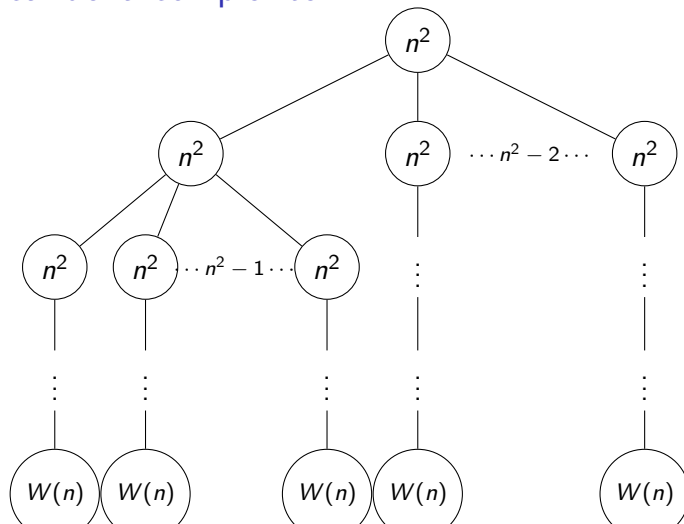
## ► Complexité de winner

$$W(n) = nP(n) = O(n^5)$$

## getWinninglay



# Calcul de la complexité



## Calcul de la complexité d'un étage

Pour le  $p$ -ème étage.

## Calcul de la complexité d'un étage

Pour le  $p$ -ème étage.

$p$  coups à jouer parmi  $n^2$  cases.

## Calcul de la complexité d'un étage

Pour le  $p$ -ème étage.

$p$  coups à jouer parmi  $n^2$  cases.

$\mathcal{A}_p^{n^2}$  noeuds



## Calcul de la complexité d'un étage

Pour le  $p$ -ème étage.

$p$  coups à jouer parmi  $n^2$  cases.

$\mathcal{A}_p^{n^2}$  noeuds

$$E_p(n) = \mathcal{A}_p^{n^2} n^2$$
$$\implies E_p(n) = \frac{(n^2)!}{(n^2 - p)!} n^2$$

# Calcul de la complexité total

$n^2$  étages.

## Calcul de la complexité total

$n^2$  étages.

$$M(n) = \sum_{k=1}^{n^2} E_p(n) + n^2! W(n)$$

## Calcul de la complexité total

$n^2$  étages.

$$M(n) = \sum_{k=1}^{n^2} E_p(n) + n^2! W(n)$$

$$M(n) = \sum_{k=1}^{n^2} \left( \frac{(n^2)!}{(n^2 - p)!} n^2 \right) + n^2! O(n^5)$$

## Calcul de la complexité total

$n^2$  étages.

$$M(n) = \sum_{k=1}^{n^2} E_p(n) + n^2! W(n)$$

$$M(n) = \sum_{k=1}^{n^2} \left( \frac{(n^2)!}{(n^2 - p)!} n^2 \right) + n^2! O(n^5)$$

$$M(n) = O(n^2! n^4) + n^2! O(n^5)$$

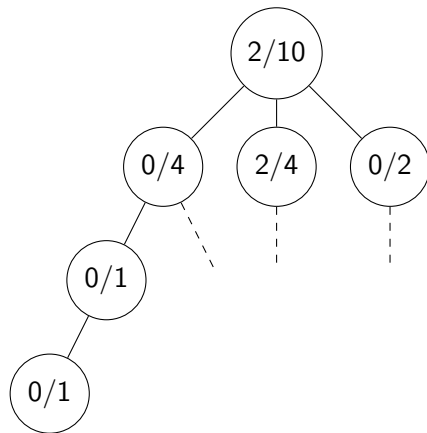
$$\implies M(n) = O(n^2! n^5)$$

## Section 3

### Recherche aléatoire

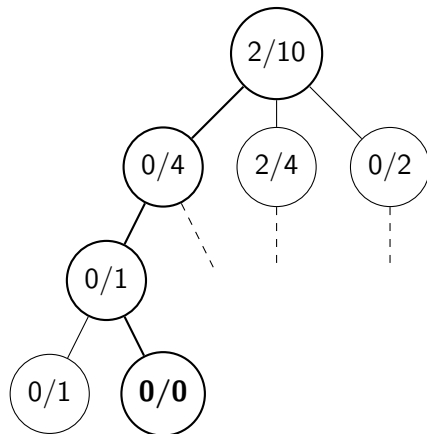
# Présentation

# Représentation sous forme d'arbre

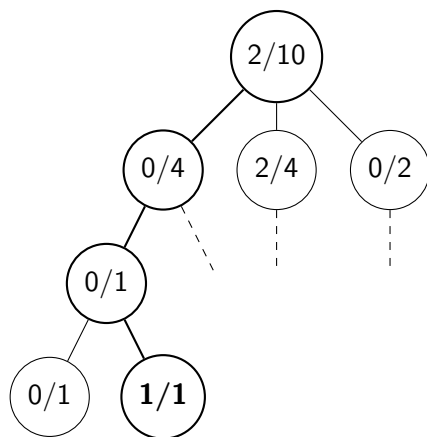




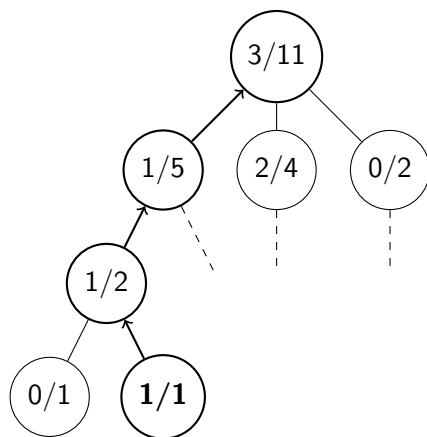
## Représentation sous forme d'arbre



# Représentation sous forme d'arbre



# Représentation sous forme d'arbre



# Différence

# Avantage

# Avantage

- ▶ Donne un résultat en un temp fini.

# Avantage

- ▶ Donne un résultat en un temp fini.
- ▶ Peut facilement être utilisé pendant le long d'une partie.

# Inconvénients



# Inconvénients

- ▶ Perds la sureté de la victoire.

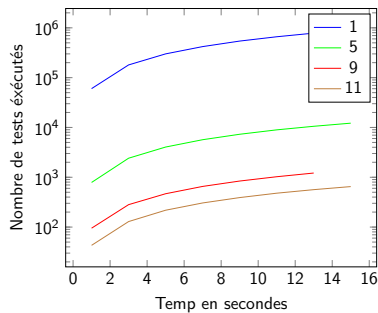
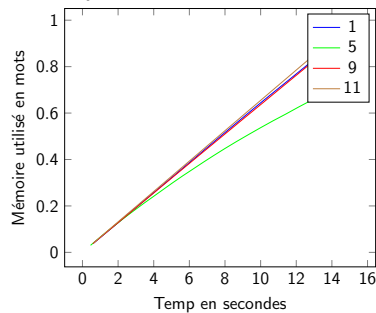
# Inconvénients

- ▶ Perds la sureté de la victoire.
- ▶ Utilise beaucoup mémoire.

# Efficacité

# Statistique

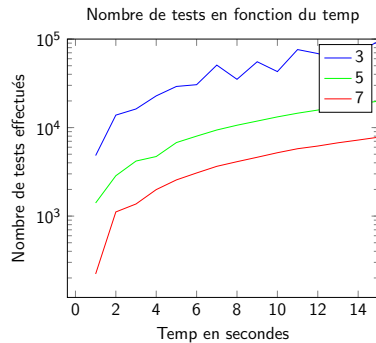
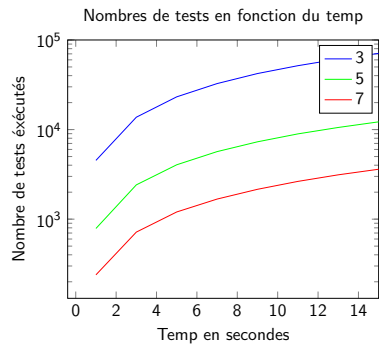
Nombres de tests en fonction du temps

 $\cdot 10^8$  Mémoire en fonction du temps

# Comparaison

## Caml

## Python



## Section 4

## Conclusion

# Amélioration Possible

# Amélioration Possible

- Structure de donnée adaptée



# Amélioration Possible

- ▶ Structure de donnée adaptée
- ▶ Fonction d'évaluation

# Amélioration Possible

- ▶ Structure de donnée adaptée
- ▶ Fonction d'évaluation
- ▶ Plus d'information sur la partie