Stratégies de Résolution de Problèmes BE1 AES et Parcours du Cavalier

École Centrale de Lyon 2021-2022

Alexander Saidi

BE1: AES #1

I.1 **BE1: AES**

Circuit Euler / cas particulier Hamiltonien

Plan:

- 1. Introduction aux algorithmes à essais successifs
- 2. Parcours basique du Cavalier
- 3. Optimisation: ajout d'une bande
- 4. Optimisation : Heuristique

Sujet du BE : réalisation du parcours d'un cavalier sur un échiquier N x N.

- Par un algorithme à Essais Successif
- →une classe d'algorithmes utilisés dans de nombreuses méthodes de résolution.

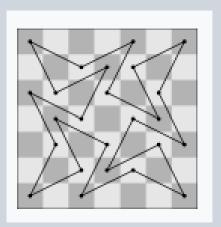
• Travail à rendre:

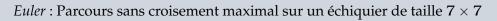
- Version de base (avec mesure du nbr de BT)
- Version Heuristique
- La version avec Bande est optionnelle

©LIRIS > BE1: AES

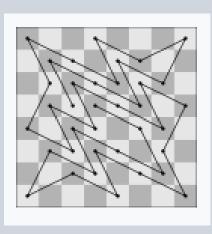
Exemples #

I.2 Exemples



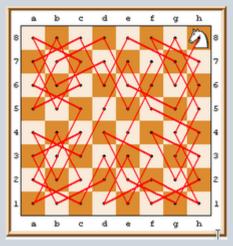


(total de 24 sauts)



 $\textit{Euler}: \textit{Parcours sans croisement maximal sur un échiquier de taille 7} \times 7$

(total de 35 sauts)



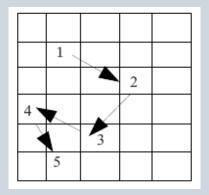
Rumi (solution en l'an 840!)

©LIRIS > Exemples

Exemples #3

Le saut (le mouvement) du cavalier :

• Le saut du cavalier du jeu d'échec (en L, angles toujours droit) :



Un exemple avec l'échiquier numéroté :

• départ = < 0, 0 > et un matrice de taille N=5 (on inscrit de 1 à 25) :

1	14	19	8	25
6	9	2	13	18
15	20	7	24	3
10	5	22	17	12
21	16	11	4	23

 \square La taille doit être N > 4

I.3 Principe d'un algorithme AES (parcours exhaustif DFS) de base

Algorithme de principe AES_Basique :

```
Données : état_courant,
    + fonction_de_transition (pour faire un mouvement) σ : etat × action → etat
    Résultat : {Succès, Echec}

Si état_courant == état_final
    Alors renvoyer Succès
Sinon
    Pour tout état_successeur = σ(etat_courant, une_action_possible) :
    Si AES_Basique(état_successeur) == succès
    Alors renvoyer Succès
renvoyer Echec
```

Algorithme adapté à l'échiquier :

```
Fonction AES_le_premier_succes_suffit;
Données : G : un graphe d'états ;
                 Noeud_courant : le noeud (ou état) courant que l'on traite dans cet appel
Résultat: Succès ou Echec (un booléen)
début
  si Noeud_courant est un état final alors
     renvoyer Succès
  sinon
     pour tous les Noeud_suivant successeurs de Noeud_courant dans G faire
        si Prometteur(G, Noeud suivant) alors
           si AES_le_premier_succes_suffit(G, Noeud_suivant) = Succès alors
             renvoyer Succès
           fin
        fin
     fin
     renvoyer Échec
  fin
fin
```

Question de marquage : pour ne pas tourner en rond!

→ Habituellement, on marque un choix (*Noeud_suivant* est *déjà_vu*).

Parcours en profondeur (**Depth First**)

I.3.1 Adaptation à un labyrinthe

```
Fonction AES_le_premier_succes_suffit_adapte_au_labyrinthe;
Données : G : un graphe d'états = le plan du labyrinthe ;
      Noeud_courant : le dernier couloir emprunté qui a mené à un choix / carrefour
Résultat: Succès ou Echec (on s'en sort ou pas)
début
  si Noeud_courant est un état final = la sortie en vue alors
     renvoyer Succès
  sinon
     pour tous les Noeud_suivant = une des directions possibles à partir du Noeud_courant dans G faire
        si Prometteur(G, Noeud_suivant) = on peut effectivement emprunter la direction choisie alors
           si AES_le_premier_succes_suffit_adapte_au_labyrinthet(G, Noeud_suivant) = Succès alors
              renvoyer Succès
           fin
        fin
     fin
     renvoyer Échec
  fin
fin
```

™ Ici, la fonction *Prometteur(.,.)* permet de choisir une voie si :

- o elle n'est pas déjà empruntés
- o ne mène pas à un trou / falaise
- o mène à un couloir empruntable (n'est pas inondé / habité par des zombies), etc.

I.4 Adaptation au Parcours Cavalier (basique)

```
Fonction AES_parcours_cavalier_un_succès_suffit;
Données : G : un graphe sous forme de matrice ;
        N : taille échiquier
        Case_actuelle :< X, Y > : les coordonnées de la case qu'on visite dans cet appel,
        Num_etape : entier numéro de la prochaine case,
Résultat : Succès ou Echec (un booléen) // en cas de succès, G contient le résultat
début
  si Num_etape > N^2 alors
                          // N^2 déjà inscrit, on a réussi! On arrête sur le 1er succès
     renvoyer Succès
  sinon
     pour tous les Case_suivante successeur de Case_actuelle dans G faire
        si Prometteur(G, N, Case_suivante) alors
          Inscrire Num_etape dans Case_suivante
          si AES_parcours_cavalier_un_succès_suffit(G, N, Case_suivante, Num_etape + 1) = Succès alors
             renvoyer Succès
          fin
          Ici, il faut effacer Num_etape inscrit dans Case_suivante. VOIR PLUS LOIN
        fin
     fin
     renvoyer Echec
  fin
```

Question de marquage : dans cavalier, il faut marquer et démarquer.

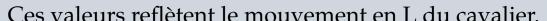
I.5 Aspects pratiques

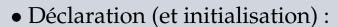
Calcul pratique des voisins d'une case :

- Le graphe (l'échiquier) : une matrice $N \times N$.
- Les cases de la matrice M[N][N] initialisée par -1
- La case actuelle < X, Y > dont on calcule les voisins.
- On sait qu'une case possède au plus 8 voisins (pour un saut de cavalier).
- Les successeurs possibles de la case $\langle X, Y \rangle$:

$$< X \pm 1, Y \pm 2 >$$

 $< X \pm 2, Y \pm 1 >$





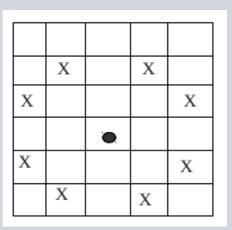
$$Tab_delta_X_Y_Y = [[1,2], [1,-2], [-1,2], [-1,-2], [2,1], [2,-1], [-2,1], [-2,-1]]$$

Exemple : le 4ème voisin de la case $\langle X, Y \rangle$:

$$X + Tab_delta_X_Y[3][0]$$
 et $Y + Tab_delta_X_Y[3][1]$

Pour i=0..7

$$Nx = X + Tab_delta_X_Y[i][0];$$
 $Ny = Y + Tab_delta_X_Y[i][1]$



BL!RiS

I.6 Algorithme concret de parcours du cavalier

```
bool AES_parcours_cavalier_un_succes_suffit(Echiquier, Taille,
                          Dernière_Case_Traitée, Prochain_Num_etape):
    → // la Dernière_Case_Traitée est un couple < X, Y >
Résultat : Succès ou Echec (un booléen)
                                          // en cas de succès, G contient le résultat
début
  si Prochain_Num_etape > Taille * Taille alors
     renvoyer Vrai // N^2 déjà inscrit, on a réussi! On arrête sur le 1er succès
  sinon
     pour tous les i = 0..7 faire
        Next X = X + Tab delta X Y[i][0];
        Next Y = Y + Tab_delta_X_Y[i][1];
        si Prometteur(G, Taille, Next_X, Next_Y) alors
          Echiquier[Next_X][Next_Y] = Prochain_Num_etape
          si AES_parcours_cavalier_un_succès_suffit(Echiquier, Taille,
                                < Next X, Next Y >, Prochain Num etape+1) alors
             renvoyer Vrai
          fin
          Echiquier[Next_X][Next_Y] = -1 // Ca n'a pas marché, on efface nos traces!
       fin
     fin
                      // Aucun des successeurs n'a abouti.
     renvoyer Faux
  fin
fin
```

Fonction main:

Fonction prometteur:

```
bool prometteur (matrice & Echiquier, Taille, New_X, New_Y): 

<New_X, New_Y> est une case valide dans Echiquier si les tests suivants réussissent : 

New_X \ge 0; New_X < Taille 

New_Y \ge 0; New_Y < Taille 

Echiquier [New_X][New_Y] == -1 // case non encore visitée = nœud du graphe non exploité 

Renvoyer le résultat de ces tests (vrai ou faux)
```

■ il y a 5 tests dans la fonction prometteur.

Un exemple #11

I.7 Un exemple

départ = < 0, 0 > et un matrice de taille 5 (on inscrit de 1 à 25) :

1	14	19	8	25
6	9	2	13	18
15	20	7	24	3
10	5	22	17	12
21	16	11	4	23

La taille doit être N > 4

• Question de complexité : voir le sujet + cours 1.

I.8 Différentes aides

• Voir la fin du sujet.

I.9 Travail 1 à rendre

- Pour cette étape : codage de la première version. Noté maximum 10/20.
- Prévoir des compteurs : tentatives (nbr de successeurs testés), nbr de retours arrières.
- La matrice peut être globale (plus efficace).

I.10 Obtenir toutes les solutions possibles

• Cas algorithme AES générique (le seul changement est en rouge)

```
Fonction AES_toutes_solutions;
Données : G : un graphe;
           Noeud_courant : le noeud courant que l'on traite
Résultat : Succès ou Echec (un booléen)
début
  si Noeud_courant est un état final alors
     Afficher ou enregistrer la solution qu'on vient de trouver
     Renvoyer Echec : Simuler un échec pour forcer à trouver les autres solutions
  sinon
     pour tous les Noeud_suivant successeur de Noeud_courant dans G faire
        si Prometteur(G, Noeud_suivant) alors
           si AES toutes solutions(G, Noeud suivant) = Succès alors
             renvoyer Succès
           fin
        fin
     fin
     renvoyer Echec
  fin
```

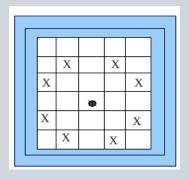
- Parcours en profondeur (Depth First) exhaustif : crée TOUT l'espace de recherche.
- → Donne toutes les solutions.

Et pour le cavalier (noter ce qui est en rouge avec possibilité de <u>décider</u>) :

```
Fonction AES_parcours_cavalier_toutes_solutions;
Données : G : un graphe sous forme de matrice ;
    N : taille échiquier
    Case_actuelle :< X, Y > : les coordonnées de la case qu'on visite dans cet appel,
     Num_etape : entier numéro de la prochaine case,
Résultat : Succès ou Echec (un booléen)
                                            // en cas de succès, G contient le résultat
début
  si Num_etape > N^2 alors
     Proposer la solution = afficher la matrice
     Demander si l'on souhaite poursuivre?
     Si poursuite demandée alors renvoyer échec (on simule)
     Sinon renvoyer Succès
  sinon
     // Le reste de l'algorithme ne change pas
     pour tous les Case suivante successeur de Case actuelle dans G faire
        si Prometteur(G, N, Case suivante) alors
           Inscrire Num_etape dans Case_suivante
           si\ AES\_parcours\_cavalier\_toutes\_solutionss(G, N, Case\_suivante, Num\_etape + 1) = Succès\ alors
             renvoyer Succès
           fin
          Ici, il faut effacer Num_etape dans Case_suivante. VOIR PLUS LOIN
        fin
     fin
     renvoyer Echec
  fin
```

I.11 Optimisations et améliorations

- Réduire le nombre de tests dans Prometteur.
- Pour ce faire :
- Bande périphérique



Attention aux indices

I.12 Travail 2 à rendre

- Pour cette étape : appliquer la bande.
- → Optionnel mais conseillé.
- → Bonus de 3/20

I.13 Optimisations via Heuristique

- Soit < X, Y > la case actuelle et $< Next_X_i, Next_Y_i >$ un des 8 voisins non-visités possibles.
- Chacune des < Next_ X_i , Next_ $Y_i >$ possède à son tour jusqu'à 8 voisins libres possibles.
- Choisir < Next $_i$, Next $_i$ > non-visitée avec <u>le plus petit nombre de voisins libres.</u>
- Si une solution avec ce choix existe, on l'atteindra.

Exemple: départ = < 0, 0 > (avec 0 retours arrières)

1	12	25	18	3	
22	17	2	13	24	
11	8	23	4	19	
16	21	6	9	14	
7	10	15	20	5	

- Avec cette heuristique, on pourrait penser à une stratégie (quasi) irrévocable :
- → pas besoin de se soucier des Back-Tracks.
- → Si vous êtes certain de ne pas revenir sur vos pas, vous ne jetterez pas de miettes de pain!

™ Comment appelle-t-on cette stratégie?:

Best First (révocable ou non) au sein d'une stratégie d'affectation First-Fail (V. cours)

Travail 3 à rendre #16

• La mise en place de l'heuristique nécessite une 2e matrice (contenant en **permanence** le nombre des voisins libres d'une case).

Pour N=5, la matrice initiale des voisins sera :

La matrice des voisins initiale :

- Voir le sujet du BE, le travail final à rendre + un bonus éventuel.
- Eviter de faire les calculs à la main, voir la fin du sujet BE

I.14 Travail 3 à rendre

- Réaliser cette version (avec les compteurs)
- Noté 10/20

© LIRIS > Travail 3 à rendre

Important #17

I.15 Important

• Question : avec cette heuristique, travaille-t-on avec un algorithme irrévocable ? C.à.d., ne pas organiser les BT : ne plus remettre -1 dans une case ?

Réponse : Non : il est possible qu'un choix échoue tandis qu'une solution existe.

- Il faut donc prévoir les retours arrières.
 S'il y a plusieurs "meilleurs voisins", prévoir de les visiter tous.
- **Voici comment on peut faire** : quand on est en une étape avec la case actuelle < X, Y > :
- \circ Mettre dans un tableau / liste (de taille 8 max) le nombre de voisins libres de chaque successeur possible de < X, Y > (à l'aide de la matrice des voisins)
- \circ Trouver le meilleur voisin dans ce tableau, soit : < Next $_X$, Next $_Y>$
- Si plusieurs meilleurs voisins (même degré de liberté) alors possibilité de BT
- \circ Mettre à jour la matrice des des voisins libres (-1 sur le nb voisins libres de < Next $_X$, Next $_Y>$)
- ∘ Lors d'un retour-arrière : refaire +1 sur le nombre de voisins de la case qu'on emprunte.
- Le reste est comme avant!
- Voir la fin du sujet pour différents codes sur l'heuristique.

© Liris > Important

Important #18

Algorithme détaillé : (noter en bleu les ajouts/modifs)

```
bool AES_cavalier_heuristique_un_succes_suffit(Echiquier, Matrice_Nb_Voisins_libres,
                          Taille, Dernière_Case_Traitée, Prochain_Num_etape):
    → // la Dernière_Case_Traitée est un couple (X, Y)
Résultat: Succès ou Echec (un booléen)
                                           // en cas de succès, Echiquier contient le résultat
début
  si Num_etape > Taille * Taille alors
                      // N^2 déjà inscrit, on a réussi! On arrête sur le 1er succès
     renvoyer Vrai
  sinon
      // On va chercher les meilleurs voisins (plusieurs possibles avec <u>le même degré</u> de liberté )
     Vecteur_des_meilleurs_Voisins = Trouver_Meilleurs_Voisins_Libres (
                               Echiquier, Matrice_Nb_Voisins_libres, Taille, Dernière_Case_Traitée);
     pour tous les couples (Next X, Next Y) de Vecteur des meilleurs Voisins faire
        Echiquier[Next_X][Next_Y] = Prochain_Num_etape
        Mise_A_Jour_Voisins(Matrice_Nb_Voisins_libres, (Next_X, Next_Y))
        si AES_cavalier_heuristique_un_succes_suffit(Echiquier, Matrice_Nb_Voisins_libres, Taille,
                                           (New X, New Y), Prochain Num etape+1) alors
          renvoyer Vrai
        fin
        Echiquier[Next_X][Next_Y] = -1 // Comme avant : ca n'a pas marché, on efface nos traces!
        Défaire_la_Mise_A_Jour(Matrice_Nb_Voisins_libres, (Next_X, Next_Y))
     fin
     renvoyer Faux
                        // Aucun des successeurs n'a abouti.
  fin
fin
```

© LIRIS > Important

I.16 Annexe: DAT

L'algorithme AES est utilisable dans de nombreux domaines dont en démonstration automatique de théorèmes (DAT).

```
def prometteur(rule, theo_a_demontrer) :
    # est ce que la partie gche de la règle correspond à theo
    return rule[0]==theo a demontrer
def AES_un_succes_suffira(liste_theoremes, niv_trace = 1) :
    print(f"{' '*niv trace*3} {niv trace}
                               On doit démontrer la CONJONCTION : {liste theoremes}")
    if liste theoremes == [] : return True
    # On choisit LA PREMEIRE THEOREME dans la liste des théorèmes à prouver
    theo a demontrer = liste theoremes[0]
    if theo_a_demontrer in {True, False} : return AES_un_succes_suffira(liste_theoremes[1:], niv_trace + 1)
    for rule in g_regles: # On choisit LA PREMEIRE REGLE dont la tête = theo
         if prometteur(rule, theo_a_demontrer) :
              print(f"{' '*niv_trace*3} Pour ce Theorème, on a trouvé
                               la règle {rule[0]} : {rule[1]}")
              new base = rule[1] + liste theoremes[1:]
              if AES_un_succes_suffira(new_base, niv_trace + 1): return True
     return Falses
```

Durks > Annexe: DAT

Utilisation:

Pour tester notre algorithme, soit une base d'axiomes :

```
A \leftarrow B, C.
D \leftarrow C.
```

 $B \leftarrow True$.

 $C \leftarrow True.$

Duris > Annexe : DAT

• Trace (succès) pour ["A", "D"]:

```
1 On doit démontrer la CONJONCTION : ['A', 'D']
    Pour ce Theorème, on a trouvé la règle A : ['B', 'C']
       2 On doit démontrer la CONJONCTION : ['B', 'C', 'D']
       Pour ce Theorème, on a trouvé la règle B : [True]
           3 On doit démontrer la CONJONCTION : [True, 'C', 'D']
              4 On doit démontrer la CONJONCTION : ['C', 'D']
              Pour ce Theorème, on a trouvé la règle C : [True]
                  5 On doit démontrer la CONJONCTION : [True, 'D']
                     6 On doit démontrer la CONJONCTION : ['D']
                     Pour ce Theorème, on a trouvé la règle D : ['F']
                        7 On doit démontrer la CONJONCTION : ['F']
                     Pour ce Theorème, on a trouvé la règle D : ['C']
                        7 On doit démontrer la CONJONCTION : ['C']
                        Pour ce Theorème, on a trouvé la règle C : [True]
                            8 On doit démontrer la CONJONCTION : [True]
                               9 On doit démontrer la CONJONCTION : []
La réponse à la question ['A', 'D'] = True
```

• Trace (échec) pour ["A", "F"] :

```
1 On doit démontrer la CONJONCTION : ['A', 'F']
Pour ce Theorème, on a trouvé la règle A : ['B', 'C']
2 On doit démontrer la CONJONCTION : ['B', 'C', 'F']
Pour ce Theorème, on a trouvé la règle B : [True]
3 On doit démontrer la CONJONCTION : [True, 'C', 'F']
4 On doit démontrer la CONJONCTION : ['C', 'F']
Pour ce Theorème, on a trouvé la règle C : [True]
5 On doit démontrer la CONJONCTION : [True, 'F']
6 On doit démontrer la CONJONCTION : ['F']
La réponse à la question ['A', 'F'] = False
```

© LIRIS > Annexe : DAT

batterie OK, demarreur OK, essence OK.

I.16.1 Pour aller plus loin

• Coder la base suivante

voiture OK :

• Introduire les variables (voir avec l'enseignant!)

```
batterie OK : klaxon OK.
batterie_OK : phares_OK.
batterie_OK : bruit_demarrage.
                jauge_OK.
batterie_OK :
jauge_OK : jauge_positive.
               jauge_positive.
essence_OK :
               carburant visible.
essence OK :
demarreur_OK : bruit_demarrage.
# FAITS "constatables"
jauge_positive.
bruit_demarrage.
```

Mettre en place la possibilité d'avoir une disjonction dans la requête.

© LIRIS > Annexe : DAT