

M1if14 : Bases de l'Intelligence Artificielle



CM2 : Résolution de problèmes

Marie Lefevre

2014-2015

Université Claude Bernard Lyon 1

De quoi va-t-on parler ?

- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- Modélisation d'un problème
- Résolution d'un problème
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

Exemples de problèmes

- Résoudre un casse-tête
 - Jeux
- Trouver un chemin dans un réseau
 - Routier, télécommunications, ...
- Trouver un chemin dans une configuration avec obstacles
 - Jeux vidéos, robotique, ...
- Trouver la succession des opérations à faire pour passer d'un état à un autre
 - Jeux, production mécanique, ...
- Trouver une procédure qui fonctionne
 - Administration, entreprises, ...
- Trouver une planification
 - Emploi du temps, gestion de l'espace, ...

Démarche IA pour résoudre

- Principe général de l'IA :

Considérer qu'il existe des méthodes générales permettant de résoudre n'importe quel type de problème

- L'algorithme doit donc être « neutre » sur le domaine concerné
 - Les connaissances de description du problème et de sa résolution doivent être clairement séparé de l'algorithme
- Malgré l'ambition unificatrice visée, il existe plusieurs démarches différentes pour aborder la question

De quoi va-t-on parler ?

- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- **Modélisation d'un problème**
- Résolution d'un problème
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

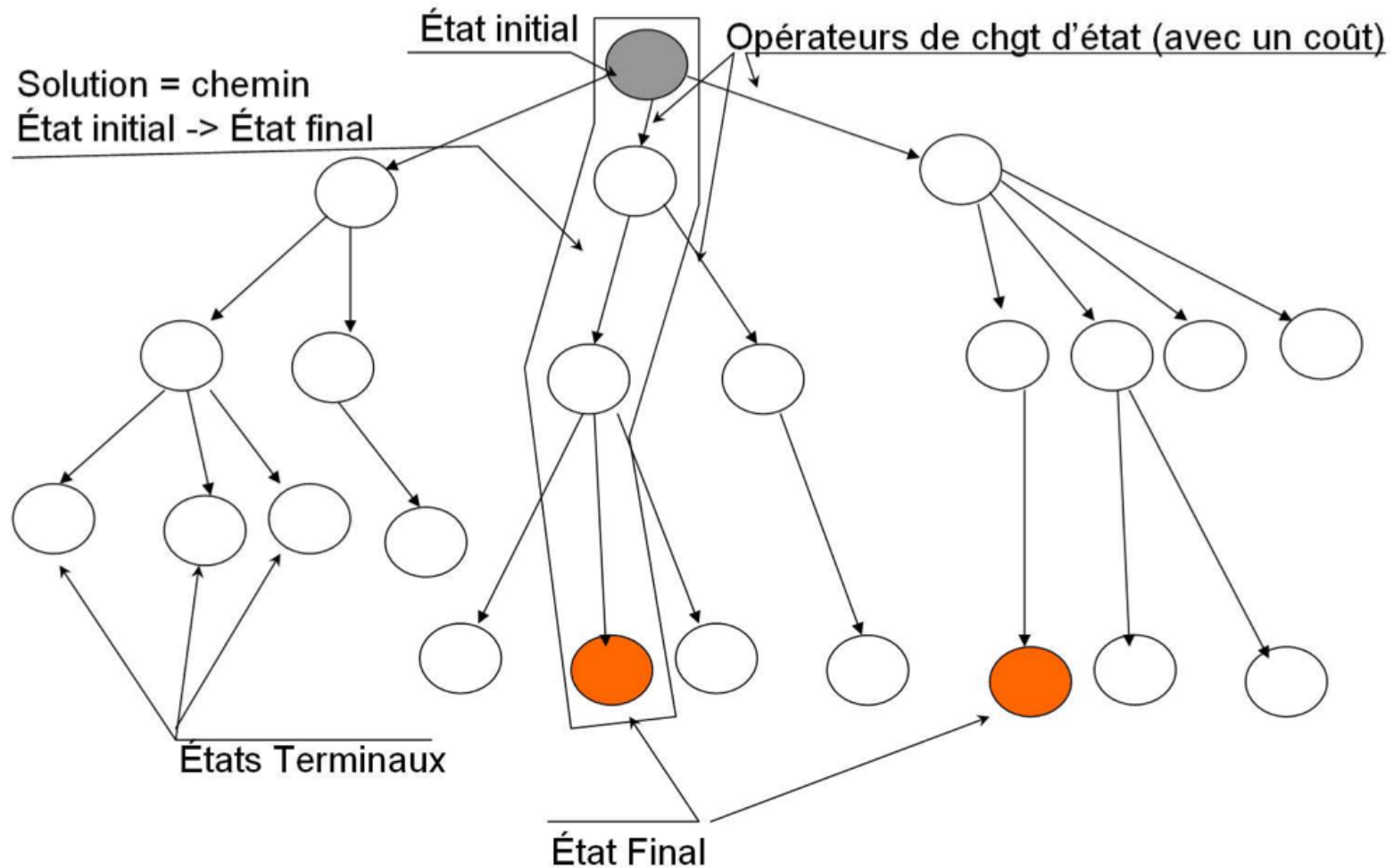
Modéliser quoi ?

- La résolution de nombreux problèmes peut être décrite comme
 - Une séquence d'opérateurs permettant de mener
 - De l'état initial : la description de l'état du « monde » avant la résolution du problème
 - Jusqu'à l'état final : ce qui caractérisera l'état du monde quand le problème sera résolu
 - Il peut y avoir plusieurs états finaux satisfaisants et permettant de considérer le problème résolu
- Pour faire cette résolution, l'idée est de :
 - Considérer l'état initial
 - Considérer les opérateurs permettant de changer l'état du monde
 - Tenter ces opérateurs de manière systématique (ou pas...)
 - Tester si on arrive à un état final satisfaisant

Modélisation d'un problème

- Pour modéliser un problème de cette manière, il faut donc :
 - Décrire ce qu'est un **état** du problème
 - Décrire l'**état initial**
 - Définir les **opérateurs** permettant de passer d'un état à un autre
 - Construire l'**espace des états** :
l'ensemble des états atteignables depuis l'état initial
 - Disposer d'un test permettant de savoir si on a trouvé un **état but final**
 - Construire un **chemin** de l'état initial à l'état final :
une séquence d'états dans l'espace des états
 - Disposer d'une **fonction de coût** sur le chemin :
cette fonction associe un coût au chemin (coût calculé comme la somme des coûts individuels des actions le long du chemin)

L'espace des états



Solution d'un problème

- Un ou plusieurs chemin(s) d'opérateurs conduisant de l'état initial aux états qui satisfont les conditions du test d'atteinte du but
- **Espace des solutions**
 - Ensemble des chemins possibles permettant de passer de l'état initial aux différents états finaux
- **Solution optimale**
 - Si la somme des coûts du chemin est minimale
 - Par forcément le plus court chemin en terme de nœuds ...

Types de problèmes / solutions

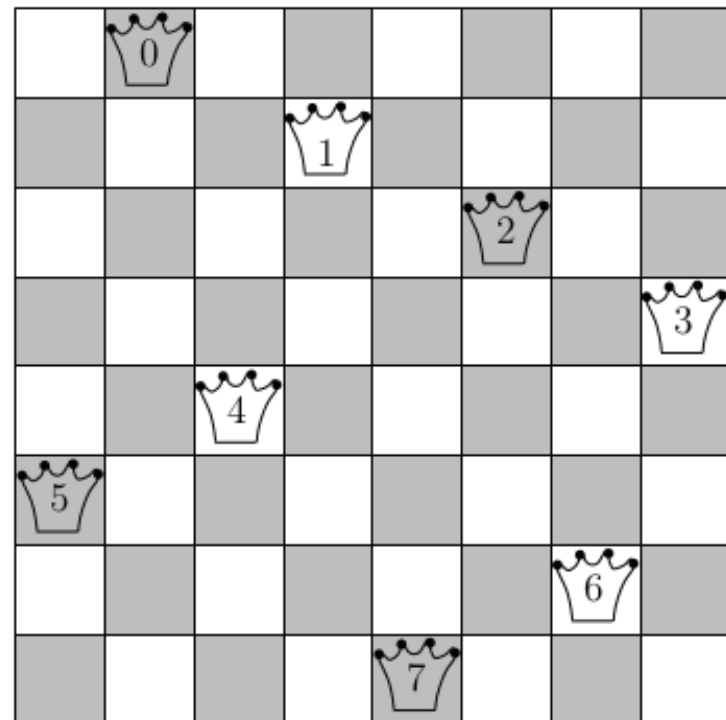
- Problèmes de **satisfaction de contraintes**
 - On connaît l'état de départ
 - Peu importe le chemin
 - On **cherche un état final** respectant les contraintes
 - Exemples
 - Plan de table pour un mariage
 - Créer un emploi du temps
 - Gestion de piste des aéroports
- Problèmes de **planification**
 - On connaît l'état de départ
 - On connaît l'état final
 - On **cherche un chemin** selon certains objectifs
 - Exemples
 - Jeu du taquin, rubik's cube
 - Planification de voyage : trouver le plus court chemin, le moins couteux...

Problème des N reines

Problème de satisfaction de contraintes

Placer N reines sur un échiquier (une grille $N \times N$) tel qu'aucune reine attaque une autre reine

c'est-à-dire qu'il n'y a pas deux reines sur la même colonne, la même ligne, ou sur la même diagonale

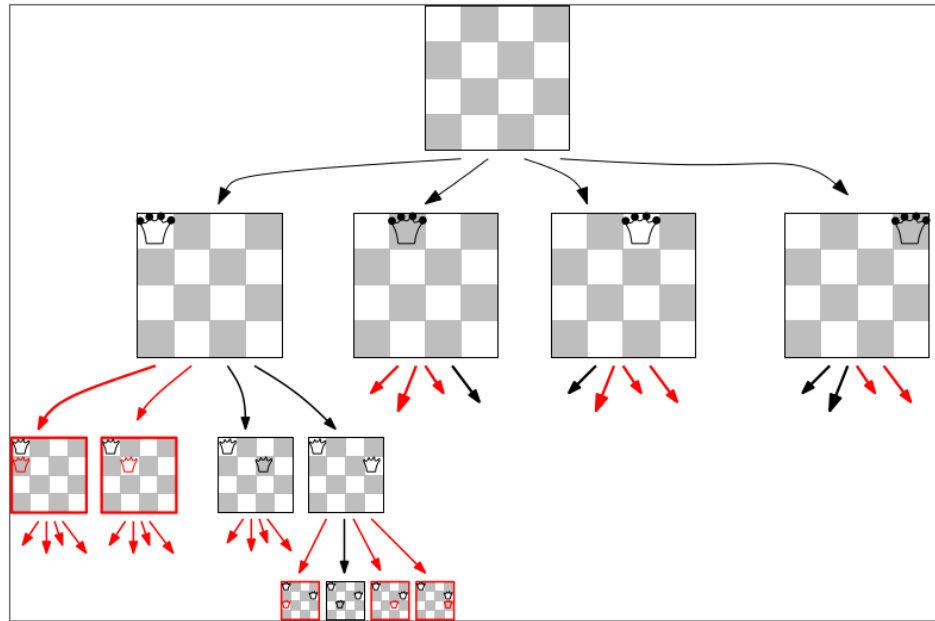


Modélisation n°1 des N reines

- Etats
 - Toute configuration de 0 à N reines sur la grille
- Etat initial
 - La grille vide
- Opérateurs
 - Ajouter une reine sur n'importe quelle case vide de la grille
 - Etat successeur : la configuration qui résulte de l'ajout d'une reine à une case spécifiée à la configuration courante
- Test de but
 - Une configuration de N reines avec aucune reine sous attaque
- Fonction de cout
 - Ce pourrait être 0, ou un coût constant pour chaque opérateur
 - Nous nous intéressons pas au chemin, seulement l'état but obtenu

Modélisation n°1 des N reines

- Espace des états pour 4 reines :



- Pour 8 reines : $3 * 10^{14}$ états ...

Modélisation n°2 des N reines

- Comment réduire l'espace d'états ?
 - En observant qu'il est inutile de continuer de développer des configurations où il y a déjà un conflit
 - Car on ne pourra pas les résoudre en ajoutant des nouvelles reines
- Changements dans notre modélisation en incluant plus de **connaissances du domaine** :
 - Etat initial
 - Une grille avec x reines ($0 \leq x \leq N$)
 - Avec 1 reine par colonne dans les x colonnes les plus à gauche **sans conflit**
 - Opérateurs
 - Ajouter une reine dans une case vide
 - Dans la colonne vide la plus à gauche **de façon à éviter un conflit**
- Pour $N = 8$
 - Espace des états passe de $3 * 10^{14}$ états à 2057 !

Modélisation n°3 des N reines

- Modélisation 1 et 2 incrémentales
 - Car nous plaçons les reines une par une sur la grille
- Autre possibilité
 - Commencer avec les huit reines sur la grille (une par colonne)
 - Puis changer la position d'une reine à chaque tour
- Changements dans notre modélisation :
 - Etat initial : une grille avec une seule reine par colonne
 - Opérateurs : changer la position d'une reine dans sa colonne
- Dans les modélisations 1 et 2 : **espace des états = arbre**
 - Nous ne tombons jamais sur un état déjà visité
- Dans la modélisation 3 : **espace des états = graphe**
 - Nous pouvons remettre une reine dans sa position d'origine
 - Il faut donc faire attention
 - A ne pas explorer une deuxième fois un chemin déjà exploré
 - A ne pas tourner en boucle

Problème d'itinéraire

Problèmes de planification

Trouver les vols permettant de faire un circuit touristique passant par les 10 plus grandes villes des Etats Unis *, avec pour contrainte de partir de New York et d'y revenir

- * 1. New-York
- 2. Washington, D.C.
- 3. Orlando
- 4. Las Vegas
- 5. Los Angeles
- 6. Boston
- 7. Miami
- 8. San Francisco
- 9. San Diego
- 10. Seattle



Modélisation d'itinéraire

- Etats
 - Un état est composé d'un aéroport, de la date et de l'heure actuelle
- Etat initial
 - L'aéroport d'où part le client (dans ce cas précis New York)
 - La date et l'heure de départ souhaitées
- Opérateurs
 - Les vols d'un aéroport à un autre
 - Qui partent de l'aéroport de l'état courant plus tard que l'heure actuelle en laissant un certain délai pour les visites
- Test de but
 - Les états où le client est à l'aéroport de sa destination (New York)
 - Et où le chemin comprend les 9 autres villes
- Fonction de coût
 - Dépend des préférences du client
 - 1 pour chaque opération pour minimiser le nombre de vols
 - La durée des vols pour minimiser la durée du voyage
 - Le prix des trajets pour trouver le voyage le moins cher
 - ...

Problème de jeu

Cas particulier des jeux à plusieurs joueurs

Les jeux à plusieurs joueurs sont plus compliqués car le joueur (humain ou IA) ne peut pas choisir les actions des autres joueurs

Donc au lieu de chercher un chemin qui relie l'état initial à un état but (qui contiendrait des actions des adversaires que nous ne maîtrisons pas), nous cherchons une **stratégie**

C'est-à-dire un choix d'action pour chaque état où pourrait se trouver le joueur

Exemple classique : les échecs, les jeux vidéos...

Modélisation des échecs

- Etats
 - Une configuration de l'échiquier et un nom du joueur
- Etat initial
 - La configuration standard pour le début d'une partie d'échecs
- Opérateurs
 - Les coups qui peuvent être joués par le joueur courant dans la configuration actuelle du jeu (y compris abandonner le jeu)
 - La configuration du jeu évolue selon le coup choisi et le joueur change
- Test de but
 - Beaucoup de possibilités pour terminer une partie
 - La plus connue : échec et mat
- Fonction de cout
 - 1 pour chercher les coups qui amènent le plus vite à une victoire

De quoi va-t-on parler ?

- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- Modélisation d'un problème
- **Résolution d'un problème**
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

Résolution d'un problème

- Structure générale d'un algorithme de recherche

Si il n'y a plus d'états à traiter

Alors renvoyez échec

Sinon, choisir un des états à traiter (*)

 Si l'état est un état final

 Alors renvoyez la solution correspondante

 Sinon supprimer cet état de l'ensemble des états à traiter
 et le remplacer par ses états successeurs

- Ce qui va différencier les différents algorithmes = le choix à l'étape (*)
- Dans la vie courante, **une recherche systématique est la conséquence d'un manque de connaissances**
- C'est vrai également en IA !!!
 - L'algorithme n'est qu'un outil pour « attaquer » les problèmes

Méthodes de résolution

- Deux grandes familles selon la manière de construire la solution à partir d'un état de départ :
- Augmentation de solution partielle [Generate and Test]
 - On commence à résoudre le problème en utilisant un opérateur valide pour l'état initial
 - On continue à le faire à partir de l'état résultant
 - S'il n'est plus possible de faire une nouvelle opération ou si on revient sur un état déjà parcouru alors on revient en arrière (backtrack) pour essayer un nouvel opérateur
 - Si plus aucun choix d'opérateur n'est possible alors il n'y a pas de solution
- Application récursive [Divide and Solve]
 - On décompose le problème en sous-problèmes jusqu'à arriver à des sous-problèmes « triviaux »
 - On résout ces problèmes par la méthode précédente
 - On remonte l'arbre de décomposition jusqu'à obtenir la solution au problème complet

Évaluation des algorithmes

- Complexité en temps
 - Combien de temps prend l'algorithme pour trouver la solution ?
- Complexité en espace
 - Combien de mémoire est utilisée lors de la recherche d'une solution ?
- Complétude
 - Est-ce que l'algorithme trouve toujours une solution s'il y en a une ?
- Optimalité
 - Est-ce que l'algorithme renvoie toujours des solutions optimales ?

De quoi va-t-on parler ?

- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- Modélisation d'un problème
- Résolution d'un problème
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

Algo de recherche générique

Entrée : un état initial, une fonction de successeurs, un test de but, et une fonction de coût

Sortie : un chemin contenant tous les états entre Ei et Ef et les opérateurs permettant de passer de Ei à Ef

```
fonction RECHERCHE(Ei, SUCCESSEURS, TEST_BUT, COUT)

  nœuds_a_traiter <- CREER_LISTE(CRÉER_NOEUD(Ei, [], 0))

  boucle
    si VIDE?(nœuds_a_traiter)
      alors renvoyer « echec »

  nœud <- ENLEVER_PREMIER_NOEUD(nœuds_a_traiter)

  si TEST_BUT(ETAT(nœud)) = vrai
    alors renvoyer CHEMIN(nœud), ETAT(nœud)

  pour tout (action, etat) dans SUCCESSEURS(ETAT(nœud))

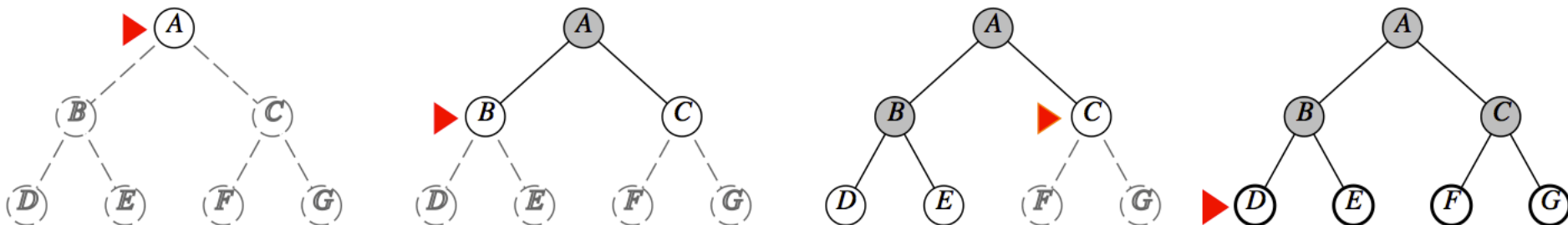
    chemin <- [opérateur, CHEMIN(nœud)]
    cout_chemin <- COUT_DU_CHEMIN(nœud) + COUT(etat)
    s <- CREER_NOEUD(etat, chemin, cout_chemin)
    INSERER(s, nœuds_a_traiter)
```

Recherche non-informée

- Ces algorithmes ne disposent pas d'informations supplémentaires pour pouvoir distinguer des états prometteurs
 - Recherche exhaustive de tous les chemins possibles
- Deux possibilités
 - Parcours en largeur
 - Parcours en profondeur
 - Classique, limitée, itérée

Parcours en largeur

- Principe : tous les nœuds d'une certaine profondeur sont examinés avant les nœuds de profondeur supérieure
 - D'abord l'état initial
 - Puis tous ses successeurs directs
 - Puis les successeurs des successeurs
 - Etc.
- Pour l'implémenter : utiliser une file d'attente
 - Placer les nouveaux nœuds systématiquement à la fin de la liste de nœuds à traiter



Parcours en largeur

- Complexité en temps
 - $O(s^{p+1})$ où s est le nombre de successeurs de chaque état et p le nombre **minimal** d'actions pour relier l'état initial à un état but
- Complexité en espace
 - $O(s^{p+1})$
- Complétude
 - Algorithme complet à condition que le nombre de successeurs des états soit toujours fini (très souvent le cas dans les problèmes courants)
- Optimalité
 - Trouve toujours un état final de plus petite profondeur possible
 - Donc si on cherche une solution quelconque, ou une solution avec le moins d'actions possibles, le parcours en largeur est optimal
 - Le parcours en largeur est optimal quand le coût du chemin ne dépend que du nombre d'actions de ce chemin mais dans le cas général il ne l'est pas

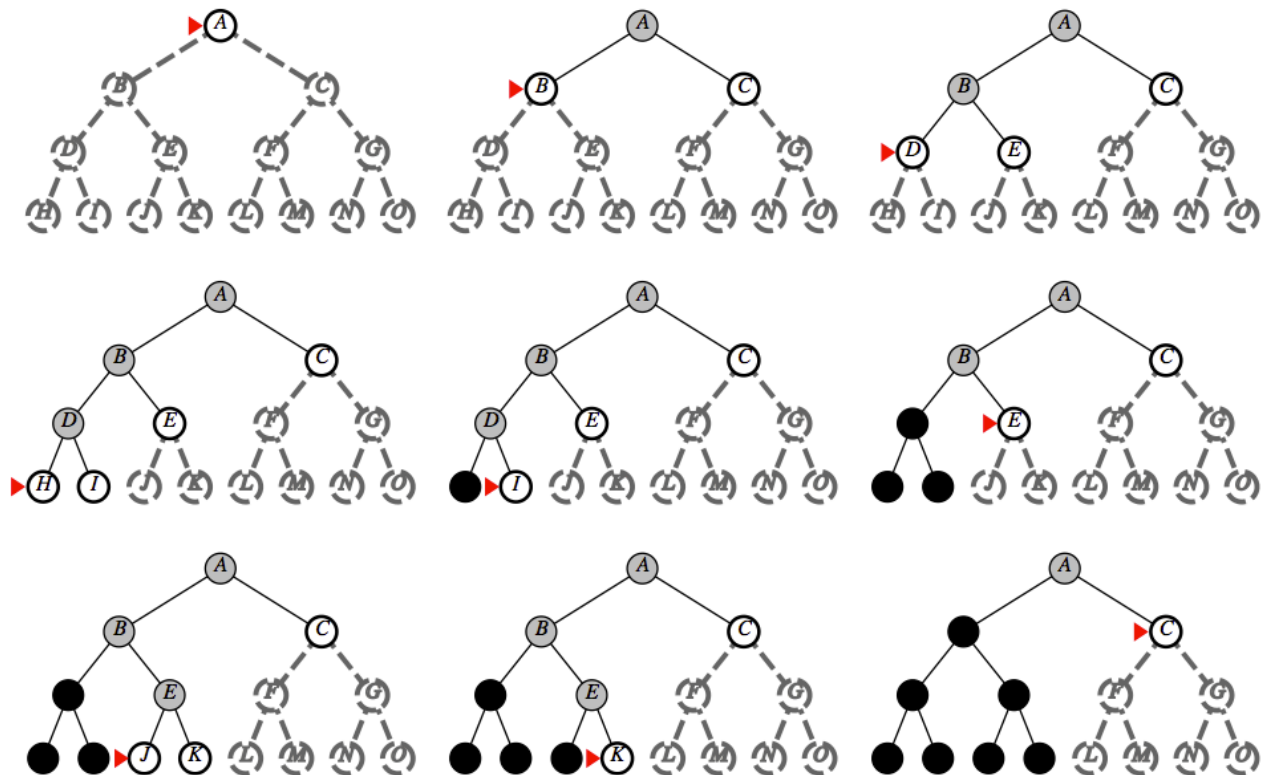
Parcours en largeur

- Limite : sa complexité en temps et espace
 - Exemple* :
 - Pour un problème ayant 10 successeurs par état
 - Et une solution de profondeur de 12
 - Il faudra à l'algorithme
 - 10 peta-octets de mémoire
 - Et 35 ans pour trouver la solution...
- Cette haute complexité en temps et en espace restreint l'utilisation du parcours en largeur aux petits problèmes

* Exemple tiré du livre « Artificial Intelligence : A Modern Approach » de Stuart Russell et Peter Norvig

BIA 2014 : Résolution de problèmes

- (30)



Parcours en profondeur

- Complexité en temps
 - $O(s^m)$ où s est le nombre de successeurs de chaque état et m la profondeur maximale d'actions
- Complexité en espace
 - $O(s*m)$
- Complétude
 - Pas complet parce que l'algo peut continuer sur un chemin infini, ignorant un état but qui se trouve sur un autre chemin
- Optimalité
 - Pas optimal : aucune garantie que le premier état but trouvé sera le bon

Parcours en profondeur

- Limite : pas complet, pas optimal, pas plus efficace en temps que le parcours en largeur
 - Mais même quand s et m sont grands, la mémoire nécessaire par le parcours en profondeur reste raisonnable
- Cette faible complexité en espace permet de traiter des problèmes qui ne sont pas abordables par le parcours en largeur

Parcours en profondeur amélioré

- Parcours en profondeur limitée
 - Restreint la profondeur du parcours
 - Ne trouve que certaines solutions mais se termine si le nombre de branches est finis
 - Difficulté de bien choisir la borne de profondeur
- Parcours en profondeur itérée
 - Comme on ne sait pas quelle borne de profondeur choisir, on les teste les unes après les autres.
 - Donc un parcours en profondeur limitée avec une borne de 1, puis avec une borne de 2, et nous continuons à augmenter la borne jusqu'à ce que l'on trouve une solution

Etats redondants

Deux types de redondances possibles :

- **Des états qui peuvent être visités deux fois sur le même chemin**
 - Ex des N reines : on déplace un reine puis on la remet sur la même case
- Pour l'éviter : ne jamais ajouter à la liste de nœuds à traiter des nœuds dont les chemins contiennent plusieurs fois le même état
 - Cette modification ne change pas significativement la complexité en espace des différents algorithmes
- **Plusieurs chemins différents peuvent amener au même état**
- Pour l'éviter : il faut se rappeler de tous les états déjà visités et de ne garder qu'un seul chemin par état
 - Il faut donc gérer une liste des états déjà visités et y ajouter les états quand ils sont visités pour la première fois
 - Avant de générer un successeur, il faut vérifier qu'il n'est pas dans la liste
 - Cette modification ne changera pas trop la complexité en espace pour le parcours en largeur, mais très significativement pour le parcours en profondeur

Recherche informée

- Algorithme de recherche non informée
 - Recherche exhaustive de tous les chemins possibles
 - L'explosion combinatoire est vite là !
 - Inefficaces voire inutilisables sur les problèmes de grande taille
- Solution : algorithme de **recherche heuristique**
 - Utilisent des connaissances supplémentaires pour pouvoir guider la recherche
- Une heuristique
 - Un moyen d'ordonner dynamiquement la liste des successeurs selon leur « promesse de rapprocher d'un but »
 - L'expression d'une connaissance spécifique au problème à résoudre et donc indépendante de l'algorithme de recherche

Fonction d'évaluation

- Tout algorithme de recherche heuristique dispose d'une fonction d'évaluation f
- Elle détermine l'ordre dans lequel les nœuds sont traités
 - La liste de nœuds à traiter est ordonnée avec les nœuds de plus petite valeur en tête de liste
- La fonction d'évaluation a souvent comme composante une fonction heuristique h
 - $h(n)$ = coût estimé du chemin reliant l'état n à un état but
 - $h(n) = 0$ si n est un état but

Exemple

- Problème : Nous sommes à Paris, et nous voulons rejoindre Berlin en parcourant la plus petite distance possible
- Modélisons le problème
 - Etats : toutes les villes d'une carte
 - Etat initial : l'état Paris
 - Opérateur : une route entre deux villes
 - Test de but : être sur l'état Berlin
- Fonction de cout : pour mesurer à quel point nous sommes proches du but lorsque nous sommes dans la ville X, on voudrait utiliser $h(X) = d(X, \text{Berlin})$
 - où $d(A,B)$ la distance routière entre la ville A et la ville B
i.e. le plus court chemin entre A et B
- Problème : on n'a pas accès à la fonction d, et son calcul n'est pas trivial
- C'est ici qu'intervient l'heuristique, c'est-à-dire l'approximation
 - On approxime $d(X, \text{Berlin})$ par $h(X) = \text{distance à vol d'oiseau entre la ville X et Berlin}$
 - Calculable à l'aide d'une carte routière et d'un décimètre
 - Comme les distances par la route sont toujours supérieures à la distance à vol d'oiseau, $h(X)$ n'est qu'une approximation du coût réel
 - Si notre heuristique était parfaite, nous n'aurions pas besoin de faire une recherche 😊

Best-first Search

- Principe : utiliser la fonction heuristique comme fonction d'évaluation i.e. $f(n) = h(n)$
 - Complexité en temps
 - $O(s^m)$ où s est le nombre de successeurs et m la profondeur maximale
 - Complexité en espace
 - $O(s^m)$
 - Complétude
 - Pas complet : l'algorithme peut tourner en boucle même s'il existe une solution
 - Optimalité
 - Pas optimal en général
- La complexité et l'optimalité dépendent en pratique de la qualité de la fonction heuristique
- Donne la préférence aux nœuds dont les états semblent les plus proches d'un état but, mais ne prend pas en compte les coûts des chemins reliant l'état initial à ces nœuds

A star

- Principe : le coût d'un chemin passant par un nœud n est la somme du coût de chemin entre l'état initial et n et le coût du chemin reliant n à un état but
- $f(n) = g(n) + h(n)$
 - $g(n)$: le coût du chemin entre l'état initial et n
 - $h(n)$: l'estimation de coût entre n et un état but
 - La fonction d'évaluation f donne une estimation du coût de la meilleure solution **passant par le nœud n** ... et plus seulement partant de n !
- On note f^* , g^* et h^* les coûts optimaux
- Attention :
 - $h(n)$ garde toujours la même valeur alors que $g(n)$ varie en cours de recherche
 - Mais on a toujours $g(n) \geq g^*(n)$

A star

- L'algorithme de recherche A^* est **complet** et **optimal**
 - Si il y a un nombre fini de successeurs
 - Et si la fonction h est admissible
- Qu'est-ce qu'une **heuristique admissible** ?
 - La valeur $h(n)$ ne doit jamais être supérieure au coût réel du meilleur chemin entre n et un état but
- Dans notre exemple, l'heuristique prenant les distances à vol d'oiseau est un exemple d'une fonction heuristique admissible
 - La distance à vol d'oiseau (la valeur heuristique) n'est jamais supérieure à la distance par la route (le vrai coût)

A star

- Pour garantir l'optimalité et éliminer les nœuds redondants
 - Il ne faut garder que le premier chemin amenant à un état
 - Donc que la fonction heuristique soit consistante
- Qu'est-ce qu'une **heuristique consistante** ?
 - Pour tout nœud n et tout successeur n' obtenu à partir de l'opération o , il faut respecter l'inégalité : $h(n) \leq \text{cout}(o) + h(n')$
- Attention
 - Les fonctions heuristiques consistantes sont toujours admissibles
 - Mais les fonctions heuristiques admissibles sont très souvent, mais pas toujours, consistantes

A star

- La complexité dépend de la fonction heuristique
- En général, la complexité en temps et en espace est grande
 - Mal adapté pour les problèmes de grande taille
- Plusieurs autres algorithmes heuristiques moins gourmands en mémoire ont été proposés
 - Iterated A* Search (IDA*)
 - Recursive Best-First Search (RBFS)
 - Memory-Bounded A* (MA*)
 - Simplified Memory-Bounded A* (SMA*)

➤ Algorithme A* en TD et TP...

Recherche locale

- Pour les problèmes de satisfaction de contraintes
 - Le chemin n'est pas important
 - Seul trouver l'état but est important
- Pour ces types de problèmes, il existe une autre stratégie
 - Générer les états successivement sans s'intéresser aux chemins jusqu'à trouver un état but
 - Idée de base pour les algorithmes de recherche locale
- La recherche locale sacrifie la complétude pour gagner du temps et de la mémoire
- L'algorithme local le plus simple = recherche locale gloutonne

Recherche locale gloutonne

- Principe :

Commencer avec un état choisi aléatoirement

Si l'état est un état final

Alors la recherche a réussi

Sinon Générer les successeurs et leurs valeurs heuristiques

S'il n'existe pas de successeur avec une meilleure
valeur que la valeur heuristique de l'état courant

Alors la situation ne peut être améliorée :
la recherche a échoué

Sinon Choisir l'état successeur ayant la meilleure
valeur heuristique

Et continuer

Recherche locale gloutonne

- Avantage
 - Très faible consommation mémoire : on ne garde que l'état courant en mémoire
 - Très faible consommation en temps
 - Par exemple, pour le problème des 8 reines (en moyenne)
 - Se termine après 4 étapes quand il trouve une solution
 - S'arrête en 3 étapes quand il est bloqué
- Limite
 - Son faible taux de succès : arrêt de la recherche si jamais la valeur heuristique n'est plus améliorable
 - Pour le problème des 8 reines : 14% de réussite

Recherche locale gloutonne

- Plusieurs améliorations possibles...
 - Permettre à l'algorithme de visiter les successeurs ayant la même valeur que l'état courant
 - Il faut mettre une borne sur le nombre de déplacements consécutifs de ce type pour ne pas tourner en boucle
 - Pour le problème des 8 reines, avec max 100 déplacements : 94% de réussite
 - Ajouter de l'aléatoire : au lieu de choisir toujours le meilleur voisin, choisir un voisin avec une probabilité relative à sa valeur heuristique
 - Lors des blocages : recommencer la recherche locale gloutonne à partir d'un autre état choisi au hasard, et continuer ainsi jusqu'à obtenir un état but
 - Technique simple mais très efficace : résout le problème des 3 millions de reines en moins d'une minute sur un ordinateur de bureau !
- Grâce à leur très faible complexité en espace, les algorithmes locaux peuvent être utilisés pour résoudre des problèmes de taille importante qui ne peuvent pas être résolus avec des algorithmes classiques

De quoi va-t-on parler ?

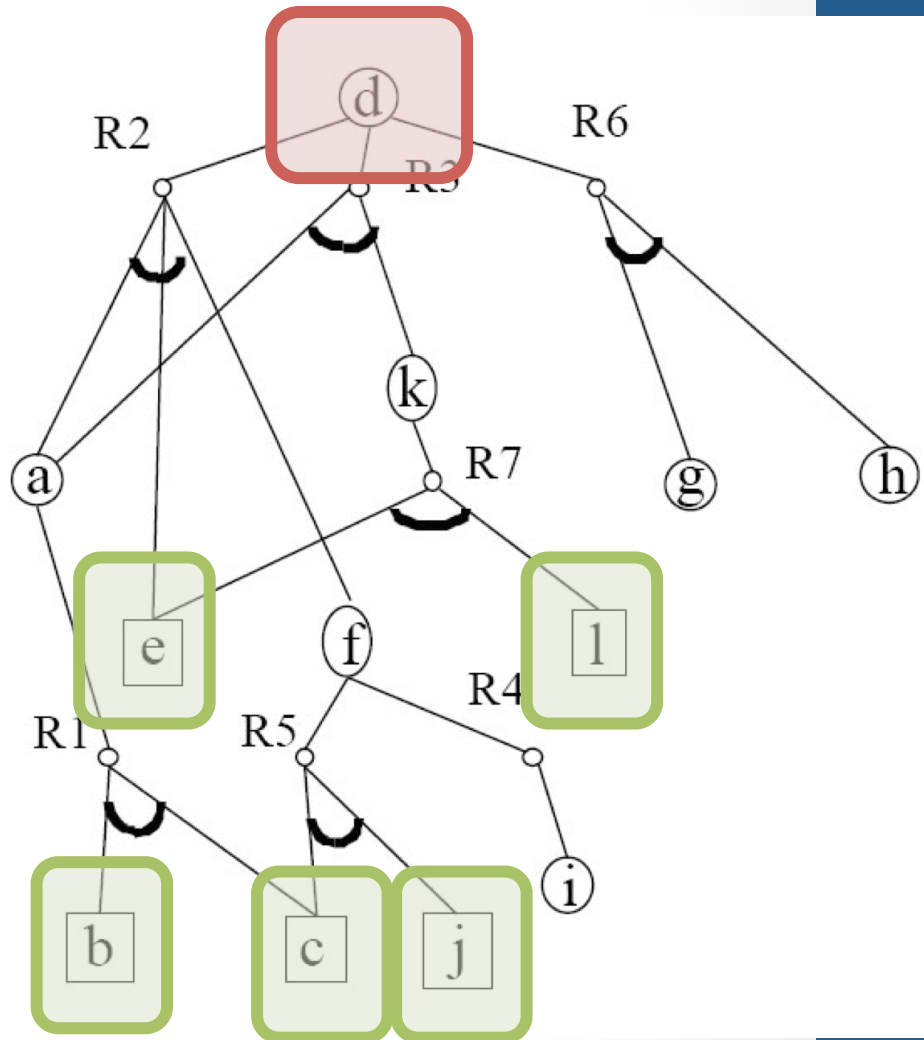
- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- Modélisation d'un problème
- Résolution d'un problème
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

Graphe de sous-problèmes

- Dans cette stratégie de résolution de problèmes :
 - Un état est un problème (ou un sous-problème à résoudre)
 - L'état initial est le problème non décomposé
 - Les états finaux sont des sous-problèmes triviaux (solution immédiate)
 - L'opérateur est celui de décomposition de problème
- Il y a deux types de nœuds :
 - Les nœuds « OU » associés aux problèmes
 - Les nœuds « ET » associés aux règles de décomposition

Exemple

- Problème à résoudre
 - d
- Problèmes terminaux
 - b, c, e, j, l
- Règles de décompositions
 - R1 : $a \rightarrow b, c$
 - R2 : $d \rightarrow a, e, f$
 - R3 : $d \rightarrow a, k$
 - R4 : $f \rightarrow i$
 - R5 : $f \rightarrow c, j$
 - R6 : $d \rightarrow g, h$
 - R7 : $k \rightarrow e, l$

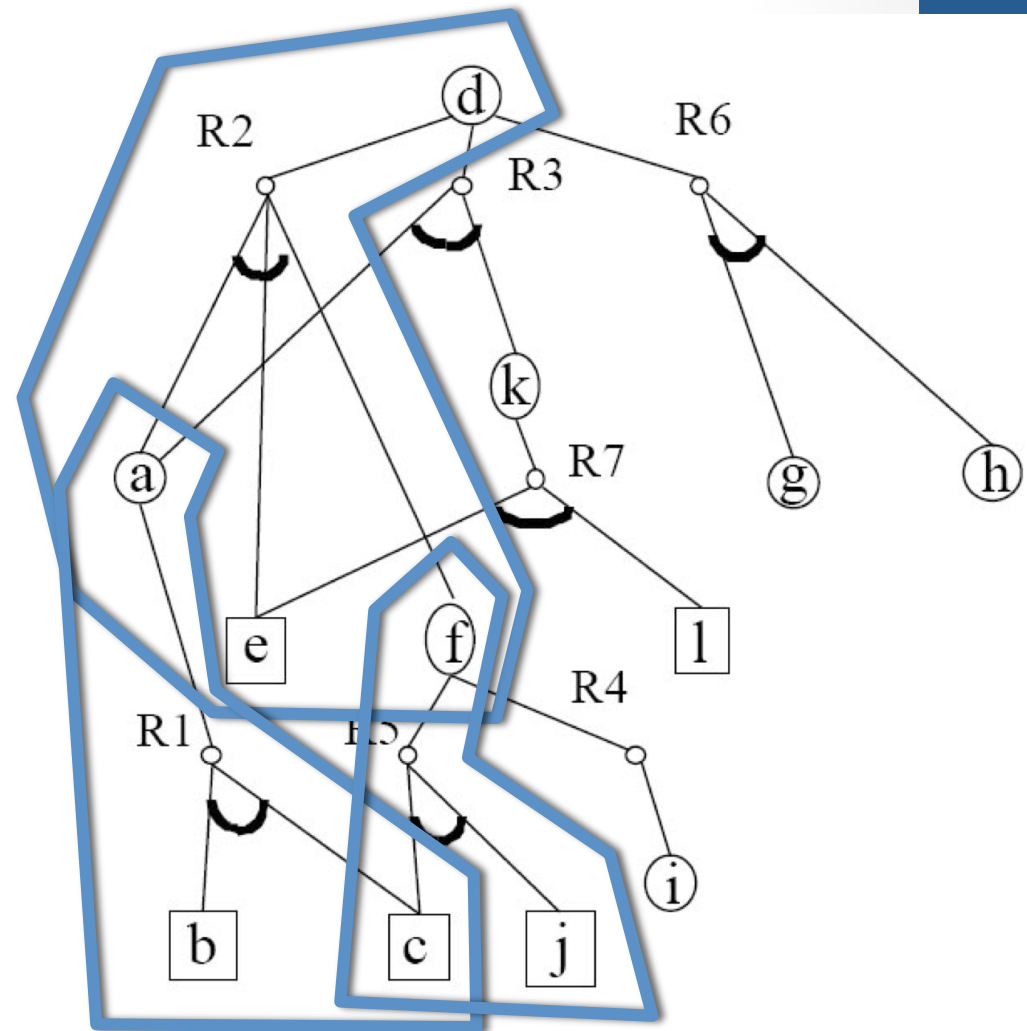


Recherche dans un graphe et/ou

- Rechercher une solution = rechercher un sous-graphe contenant :
 - Le nœud initial (problème complet)
 - Pour tout nœud non terminal
un seul connecteur (une seule règle) et les nœuds auxquels il mène
- On définit alors
 - Des états RESOLUS
 - Les états terminaux
 - Les états dont un connecteur a tous ses fils RESOLUS
 - Des états INSOLUBLES
 - Les états non terminaux sans successeur
 - Les états dont tous les connecteurs ont au moins un successeur insoluble
- Algorithme : on développe en profondeur un sous-graphe représentant une solution partielle avec retour arrière en cas d'échec

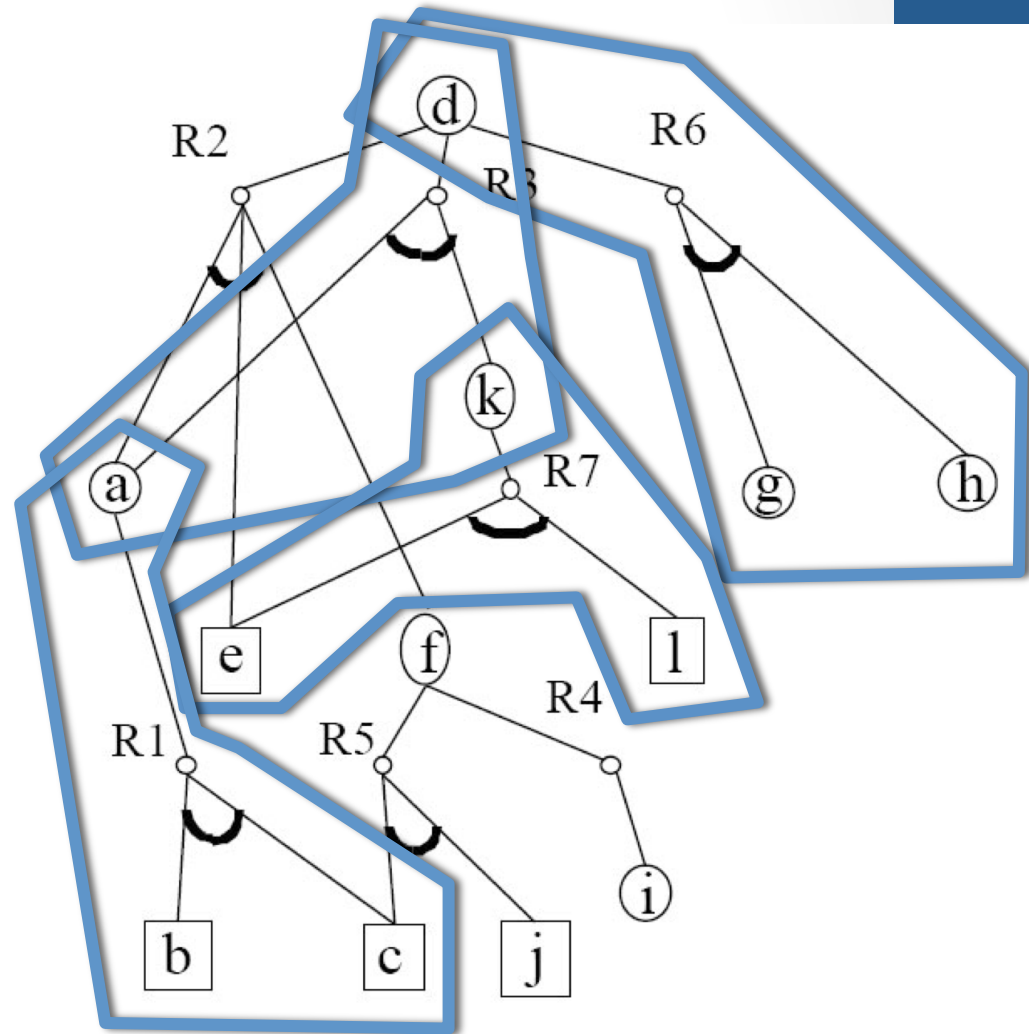
Example

- En commençant par R2, de gauche à droite...
- Problème à résoudre : d
- Problèmes terminaux
 - b, c, e, j, l
- Etats résolus
 - e
 - b, c \Rightarrow a
 - j \Rightarrow f
 - \Rightarrow d
- Etats insolubles



Exemple

- En commençant par R6, de droite à gauche...
- Problème à résoudre : d
- Problèmes terminaux
 - b, c, e, j, l
- Etats résolus
 - $l, e \Rightarrow k$
 - $c, b \Rightarrow a$
 - $\Rightarrow d$
- Etats insolubles
 - h, g



Recherche dans un graphe et/ou

- Pour améliorer l'efficacité de la recherche
 - Introduire un seuil sur le rang des nœuds pour réduire l'espace exploré
 - Exploiter une heuristique pour ordonner l'examen des connecteurs d'un nœud
 - Exploiter une heuristique pour interrompre la récursion sur des états peu prometteurs en les rendant insolubles arbitrairement
 - ...
- Algorithmes BSH (Backtrack Search dans un Hypergraphe) en TD...

De quoi va-t-on parler ?

- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- Modélisation d'un problème
- Résolution d'un problème
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

Représentation des problèmes

- Avantage de cette approche :
 - La représentation des connaissances est explicite
 - Elle n'est pas « cachée » dans la fonction d'évaluation de l'heuristique
 - Elle peut être appliquée à de très nombreux problèmes
- Limite :
 - Elle nécessite une bonne capacité de modélisation
 - Pour présenter le problème de manière adaptée à la méthode
- Principe :
 - Identifier les « variables » du problème =
ce qui peut varier dans la description d'un état
 - A chaque variable, on associe un ensemble de valeurs possibles
 - Puis on contraint les valeurs possibles des variables par des relations
que leurs valeurs doivent respecter impérativement

Représentation des problèmes

- Plus formellement, on définit un problème par :
 - $X = X_1, X_2, \dots, X_n$ l'ensemble des variables caractérisant le problème
 - $D(X_i)$ le domaine de chaque variable X_i = l'ensemble des valeurs que X_i peut prendre théoriquement
 - $C = C_1, C_2, \dots, C_k$ l'ensemble des contraintes
 - Chaque contrainte C_j est une relation entre certaines variables de X restreignant les valeurs que peuvent prendre simultanément ces variables

Exemple des 4 reines

- Une modélisation possible : on met une reine par ligne
 - $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ avec x_i où i représente la colonne
 - $D(x_1) = D(x_2) = D(x_3) = D(x_4) = \{1, 2, 3, 4\}$
 - $C = \{c_1, c_2\}$
 - Les reines doivent être sur des colonnes différentes :
 - $c_1 = \{x_i \neq x_j / i \in \{1, 2, 3, 4\}, j \in \{1, 2, 3, 4\} \text{ et } i \neq j\}$
 - Les reines doivent être sur des diagonales différentes :
 - $c_2 = \{x_{i+j} \neq x_i + j \text{ et } x_{i+j} \neq x_i - j$
/ $i \in \{1, 2, 3, 4\}, j \in \{-4, -3, -2, -1, 1, 2, 3, 4\} \text{ et } i \neq j\}$

Résolution d'un CSP

1. Principe de résolution : Generate and Test

- Générer les solutions possibles théoriquement (celles conformes aux domaines des variables)
puis tester que les contraintes sont satisfaites
- La combinatoire est désastreuse
- Il faut utiliser des connaissances supplémentaires pour rendre la méthode efficace

2. Méthode du retour arrière

- Ne pas développer une solution partielle qui viole déjà les contraintes
- Dans l'exemple des reines :
 - A chaque fois que l'on place une reine, on vérifie qu'elle n'est pas attaquée
 - Sinon on révisé les choix précédents

Résolution d'un CSP

3. Méthode du filtrage

- Réduire le domaine des variables à chaque affectation
- Dans l'exemple des reines :
 - A chaque fois que l'on pose une reine on élimine du domaine toutes les positions qui sont maintenant attaquées

4. Utiliser une heuristique

- Par exemple, commencer par affecter la variable dont le domaine est le plus petit

➤ Les TD seront l'occasion de mettre en œuvre ces quatre approches...

De quoi va-t-on parler ?

- Qu'est-ce qu'un problème en IA ?
- Modélisation d'un problème
- Résolution d'un problème
 - Recherche dans l'espace des solutions
 - Par décomposition de problèmes
- Résolution par satisfaction de contraintes
- Pour aller plus loin

Pour aller plus loin

- Sur la résolution de problèmes en général
 - Artificial Intelligence : A Modern Approach, Stuart Russell & Peter Norvig
- Sur l'IA pour les jeux
 - <http://www.grappa.univ-lille3.fr/~torre/Enseignement/Cours/Intelligence-Artificielle/jeux.php>
- Sources pour construire ce cours
 - Les cours d'Alain Mille et de Meghyn Bienvenu