

Résolution de problème par une recherche heuristique dans un graphe

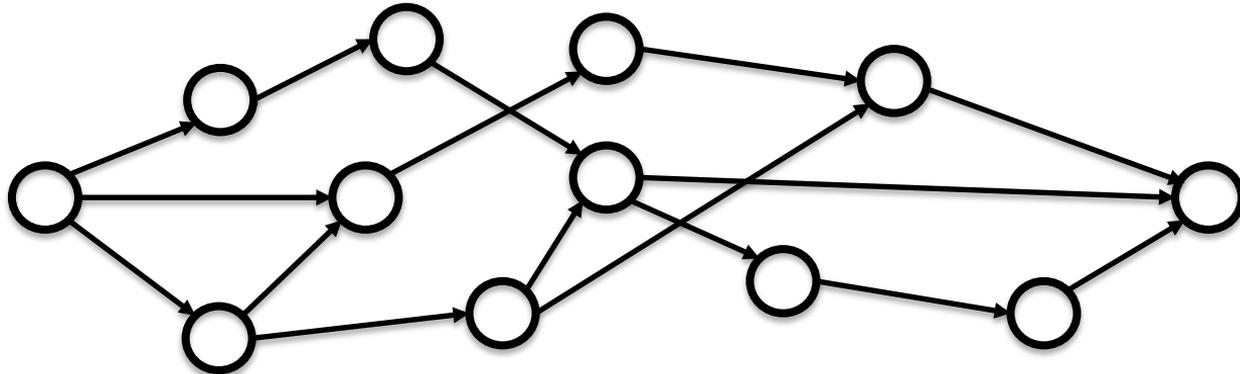
- La recherche heuristique est à la base de beaucoup d'approches en IA
- Une heuristique est utilisée pour guider la recherche :
 - ◆ les heuristiques exploitent les connaissances du domaine d'application
- Le graphe est défini récursivement (plutôt qu'explicitement)

Algorithme A*

- A* est une extension de l'algorithme de Dijkstra
 - ◆ utilisé pour trouver un chemin optimal dans un graphe via l'**ajout d'une heuristique**
- Une **heuristique** $h(n)$ est une fonction d'**estimation du coût restant entre un nœud n d'un graphe et le but** (le nœud à atteindre)
- Les heuristiques sont à la base de beaucoup de travaux en IA :
 - ◆ recherche de meilleures heuristiques
 - ◆ apprentissage automatique d'heuristiques
- Pour décrire A*, il est pratique de décrire un algorithme générique très simple, dont A* est un cas particulier

Variables importantes : *open* et *closed*

- ***Open*** contient les nœuds non encore traités, c'est à dire à la frontière de la partie du graphe explorée jusqu'à maintenant
- ***Closed*** contient les nœuds déjà traités, c'est à dire à l'intérieur de la frontière délimitée par *open*



Insertion des nœuds dans *open*

- Les nœuds n dans *open* sont triés selon l'estimé $f(n)$ de leur « valeur »
 - ◆ on appelle $f(n)$ une **fonction d'évaluation**
- Pour chaque nœud n , $f(n)$ est un nombre réel positif ou nul, **estimant le coût du meilleur chemin partant du nœud initial, passant par n , et arrivant au but**
- Dans *open*, les nœuds se suivent en ordre croissant selon les valeurs $f(n)$.
 - ◆ le tri se fait par insertion : on s'assure que le nouveau nœud va au bon endroit
 - ◆ on explore donc les nœuds les plus « prometteurs » en premier

Définition de f

- La **fonction d'évaluation** $f(n)$ tente d'estimer le coût du chemin optimal entre le nœud initial et le but, et qui passe par n
 - ◆ en pratique on ne connaît pas ce coût : c'est ce qu'on cherche !
- À tout moment, on connaît seulement le coût optimal **pour la partie explorée** entre le nœud initial et un nœud **déjà exploré**
- Dans A*, on sépare le calcul de $f(n)$ en deux parties :
 - ◆ $g(n)$: coût du meilleur chemin ayant mené au nœud n depuis le nœud initial
 - » c'est le coût du meilleur chemin **trouvé jusqu'à maintenant** qui se rend à n
 - ◆ $h(n)$: coût **estimé** du reste du chemin optimal partant de n jusqu'au but. $h(n)$ est la **fonction heuristique**
 - » on suppose que $h(n)$ est non négative et $h(n) = 0$ si n est le nœud but

Exemples de fonctions heuristiques

- Chemin entre deux villes
 - ◆ distance **Euclidienne** (« à vol d'oiseau ») entre la ville n et la ville de destination
- *N-Puzzle*
 - ◆ nombre de tuiles mal placées
 - ◆ somme des distances des tuiles
- Qualité de la configuration d'un jeu par rapport à une configuration gagnante

Algorithme générique de recherche dans un graphe

Algorithme RECHERCHE-DANS-GRAPHE(*noeudInitial*)

1. déclarer deux nœuds : n, n'
2. déclarer deux listes : *open, closed* // *toutes les deux sont vides au départ*
3. insérer *noeudInitial* dans *open*
4. tant que (1) // *la condition de sortie (exit) est déterminée dans la boucle*
 5. si *open* est vide, sortir de la boucle avec échec
 6. $n =$ nœud au début de *open*;
 7. enlever n de *open* et l'ajouter dans *closed*
 8. si n est le but ($goal(n)$ est *true*), sortir de la boucle avec succès en retournant le chemin;
 9. pour chaque successeur n' de n (chaque n' appartenant à $transitions(n)$)
 10. initialiser la valeur $g(n')$ à $g(n) + c(n, n')$
 11. mettre le parent de n' à n
 12. si *closed* ou *open* contient un nœud n'' égal à n' avec $f(n') \leq f(n'')$
 13. enlever n'' de *closed* ou *open* et insérer n' dans *open* (ordre croissant selon $f(n)$)
 11. si n' n'est ni dans *open* ni dans *closed*
 15. insérer n' dans *open* (ordre croissant selon $f(n)$)