



PathFinding

Pathfinding

2018-2019

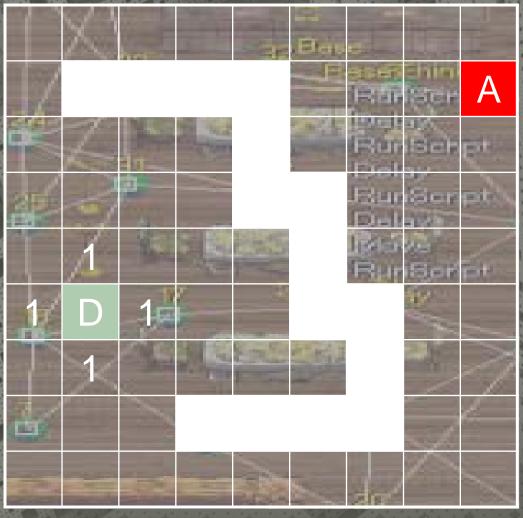


PathFinding

Discrétisation de l'environnement





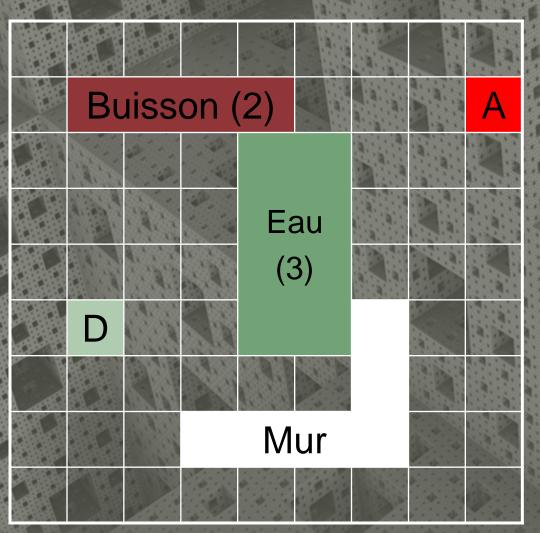


2018-2019



6	7	8	9	10	11	12	13	14
5					12	13	14	A
4	3	4	5		13	14	15	16
3	2	3	4			15	14	15
2	1	2	3	4		14	13	14
	-D	1	2	3			12	13
2	1	2	3	4	5		11	12
3	2	3					10	11
4	3	4	5	6	7	8	9	10





2



6	6	7	8-) 9 –	- 10		7	(S)
5	5	6	7	, 9	10	11	12	Α
4	3	4	5-) 8-	> 11		9 9	A.
3	2	3	4 -	→7 <i>-</i>	→ 10	9 9	1	
2	1	2	3-	→ 6-	- 9–) 10		*
1	D-		2 -	→5-	→8		12	V
	1	2	3	4	5		11	
	2	3	Mur				10	11
	3	4	5	6	7	8	9	

Dijsktra

- Analyse tous les voisins du nœud de départ et reconsidère chaque voisin comme le nouveau départ
- Est-ce nécessaire ?

A*

- Utilise une Heuristique pour guider la recherche d'une bonne solution
 - · Méthode qui *estime* la distance entre 2 nœuds
 - Ex: Distance de Manhattan
- Minimise le nombre de nœuds à regarder





Algorithme pour aller de Start à Goal

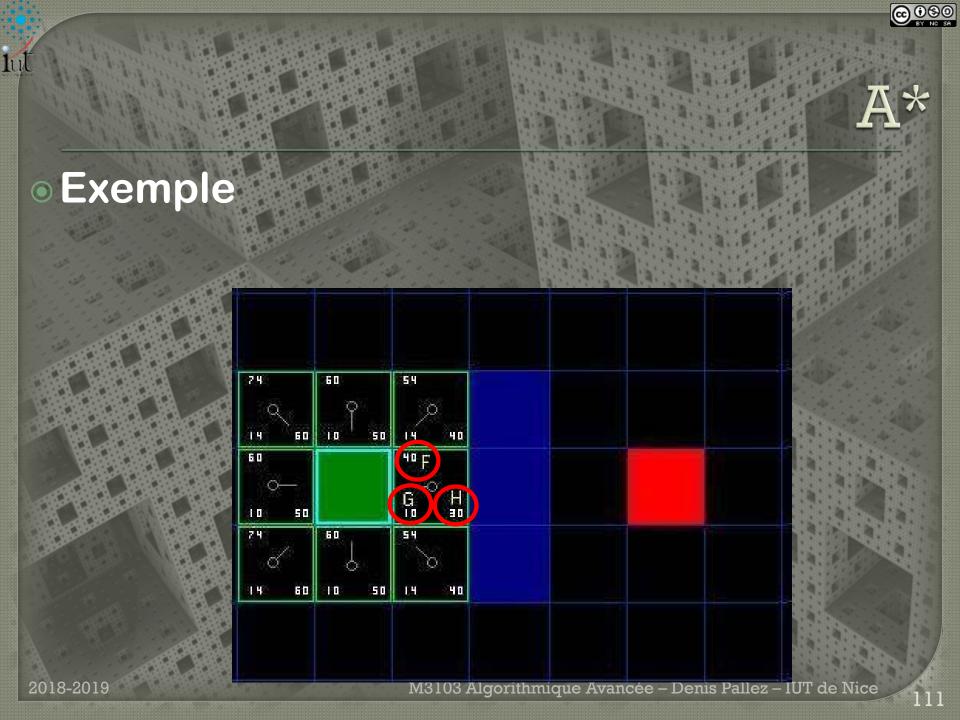
- Utilise 2 listes
 - Liste « Ouverte » LO
 - Nœuds à considérer comme points de départs pour une extension du chemin
 - Liste « Fermée » LF
 - Nœuds dont les voisins ont déjà été ajoutés à LO
- Score G
 - Contient coût pour aller de start au nœud courant
 - Un petit nombre est préférable
 - Chaque nœud possède ce score
- Score H (Heuristique)
 - Même idée que G mais est une estimation entre nœud courant et goal
- Score F = G+H
- Au début
 - LF = ∅, LO = {Start}
 - Pour chaque nœud, F=G=∞
 - Pour Start, G=0 ⇒ F=H, Parent(Start) = ∅





Algorithme

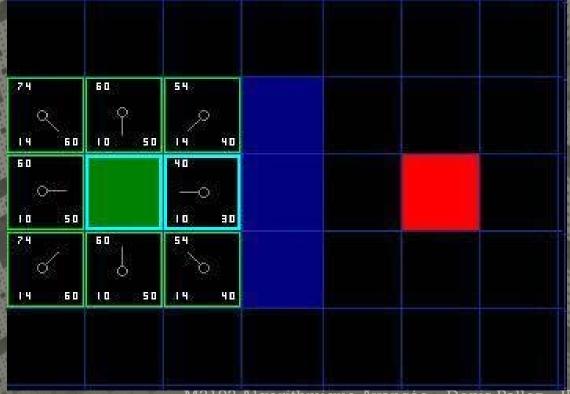
- Tant que LO non vide et pas trouvé Goal
 - · Choisir le nœud (P) ds LO qui possède le plus petit F=G+H
 - Supprimer P ds LO et l'ajouter ds LF
 - Si P=Goal Alors trouvé
 - Sinon
 - - Calculer G(N) = G(P) + dist(N,P)
 - · Si N ds LO Alors
 - Conserver meilleur G(N) et modifier Parent(N) si nécessaire
 - Sinon
 - Ajouter N ds LO avec son G(N) et Parent(N)
- Reconstruire chemin à partir de P et Parent(P)





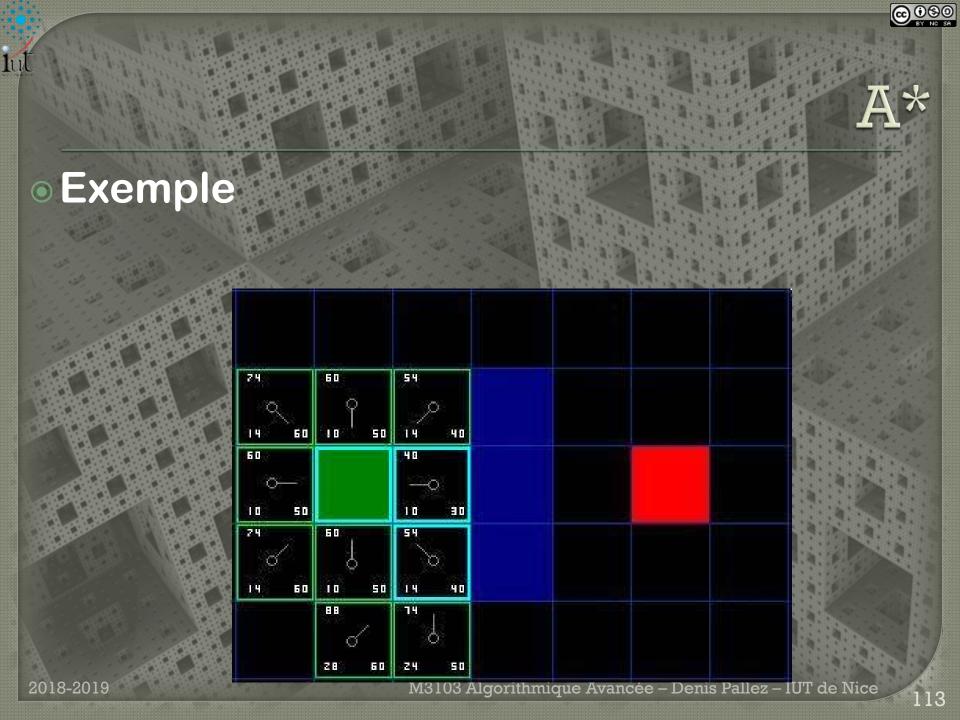
Exemple

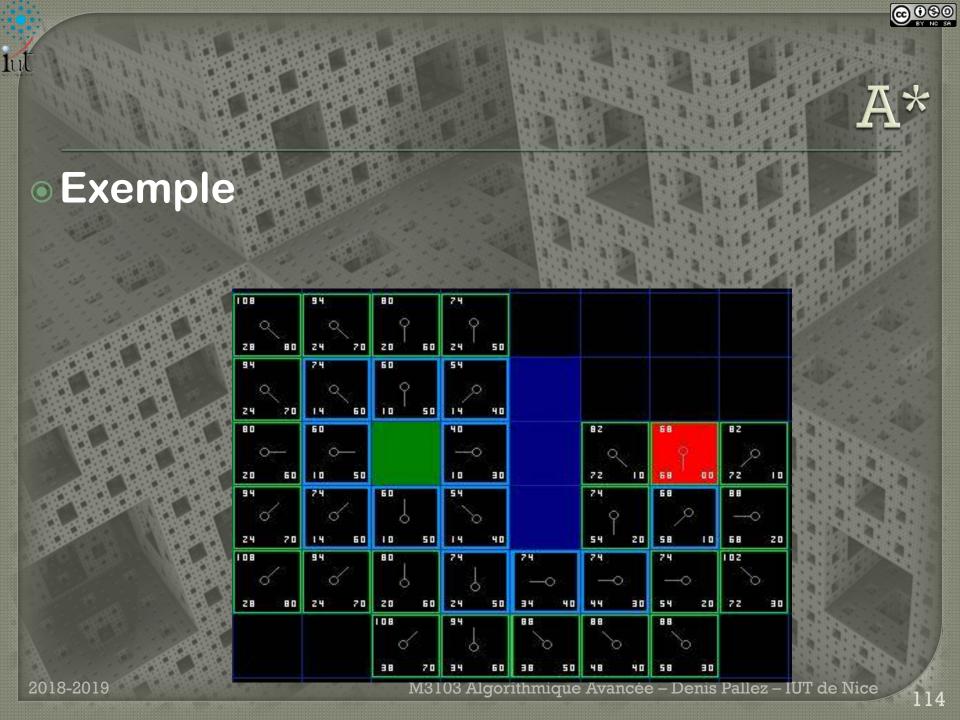
A noter : 2 nœuds à 54 (choisir le dernier ajouté)

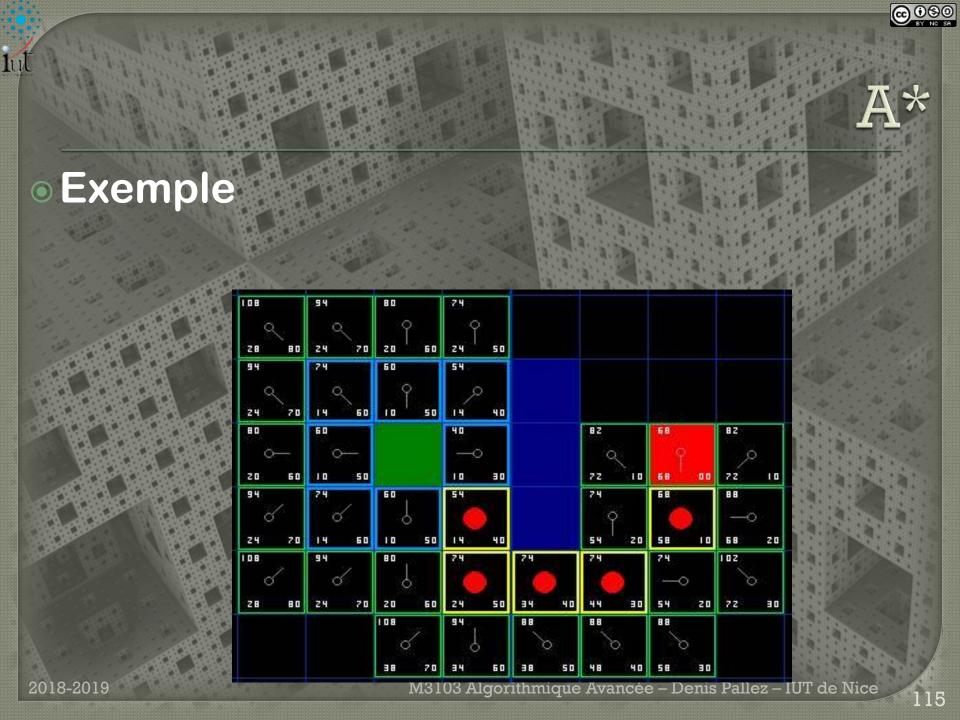


2018-2019

M3103 Algorithmique Avancée – Denis Pallez – IUT de Nice









Dijkstra, A* & cc

http://buildnewgames.com/astar https://youtu.be/-L-WgKMFuhE

- Dijkstra
 - explore tous les alentours du point de départ jusqu'à trouver le point d'arrivée
 - N'utilises pas d'heuristiques
 - · Utile quand on ne connait pas le point d'arrivée
- A*
 - Explore moins de nœuds
 - Utilise une heuristique
 - S'exécute plus rapidement
 - SI heuristique= null ALORS A*=Dijkstra
- A* optimisé (hiérarchique)
 - Deviner la meilleure route plutôt que de recommencer depuis le début quand c'est bloqué