

Méthodes Heuristiques

Algorithm de recherche A* (appelé Astar)

- Méthode basée sur une heuristique (à la base de beaucoup d'approches de l'IA).
- L'heuristique est utilisée pour guider la recherche : les heuristiques exploitent les connaissances du domaine d'application.
- L'utilisation de l'heuristique ne garantit pas de trouver le chemin le plus optimal.

L'algorithme A* permet de trouver un chemin optimal dans un graphe via l'ajout d'une heuristique.

Une heuristique $h(n)$ est une fonction d'estimation du coût devant entre un nœud n d'un graphe et le but (le nœud à atteindre)

(Prédiction du coût à payer pour se rendre au nœud but)

la fonction d'évaluation : $f(n)$

Pour chaque nœud n , $f(n)$ est un nombre réel positif ou nul ($f(n) \geq 0$), estimant le coût du meilleur chemin partant du nœud initial, passant par n , et arrivant au but.

Dans A*, on sépare le calcul de $f(n)$ en deux parties : $f(n) = g(n) + h(n)$

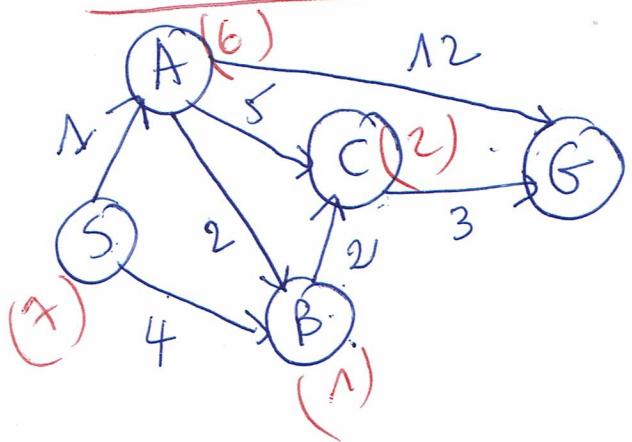
- $g(n)$: coût du meilleur chemin ayant mené au noeud n depuis le noeud initial (c'est le coût du meilleur chemin trouvé jusqu'à maintenant qui se rend à n).

- $h(n)$: coût estimé du reste du chemin optimal partant de n jusqu'au but.

On appelle $h(n)$ une fonction heuristique

(on suppose que $h(n)$ est non négative et $h(n) = 0$ si le noeud n est le noeud but)

Exemple d'application de l'algorithme A*



On considère S , état initial
(noeud initial)

G : But (noeud final)

on donne les valeurs de la fonction heuristique h .

Etat (état)	h
S	7
A	6
C	2
B	1
G	0

indiqués en rouge sur le graphe

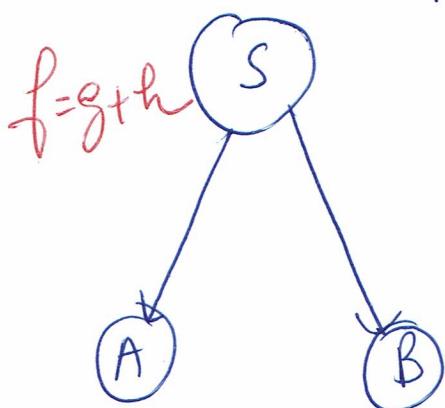
elle vaut 0 pour
se faire comme G
est état final

2

L'idée de l'algorithme A* consiste à utiliser la fonction d'évaluation pour simplifier; on écrit: $f = g + h$

$$f(n) = g(n) + h(n)$$

le but est d'aller de S à G en utilisant l'algorithme A*, ceci revient à chaque fois à calculer la fonction f (qui oriente la recherche) et choisir le chemin de la valeur de f la plus petite.



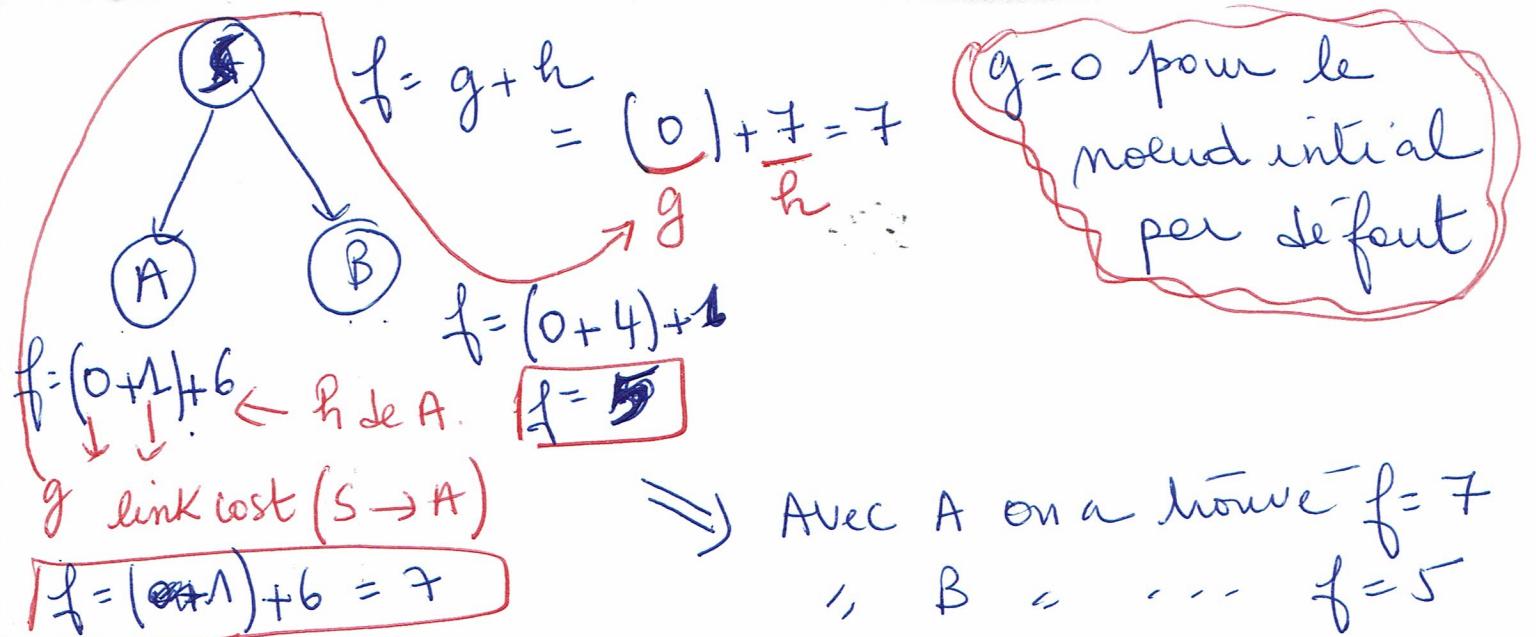
(pour simplifier et avoir le même résultat pour tous, organiser les chemins par ordre (nœuds alphabétique

Pour la valeur de h; regarder à chaque fois le tableau de la page (2).

Pour le g, il représente celui du parent + link cost du parent vers ce nœud.

Dans ce cas; on calcule à chaque fois la valeur de f_j et l'expansion se fait au niveau du nœud qui a la plus petite valeur de f.

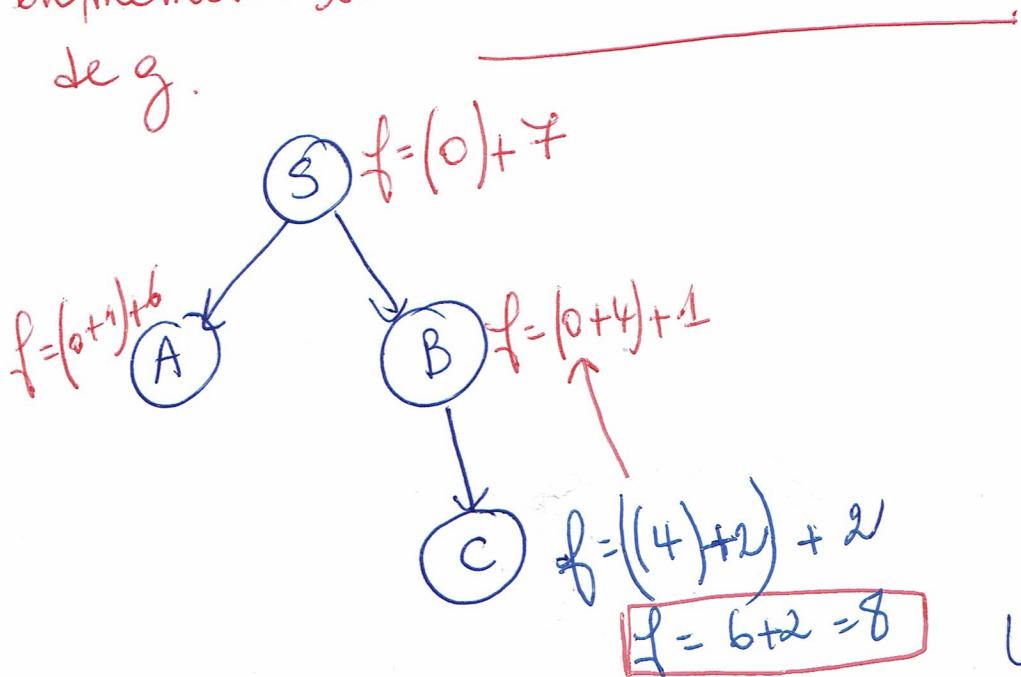
Il est important de faire un calcul correct!



il est recommandé
 de le mettre entier)
 pour ne pas perdre
 en mémoire la valeur
 de g .

\Rightarrow Avec A on a trouvé $f = 7$
 //, B = ... $f = 5$

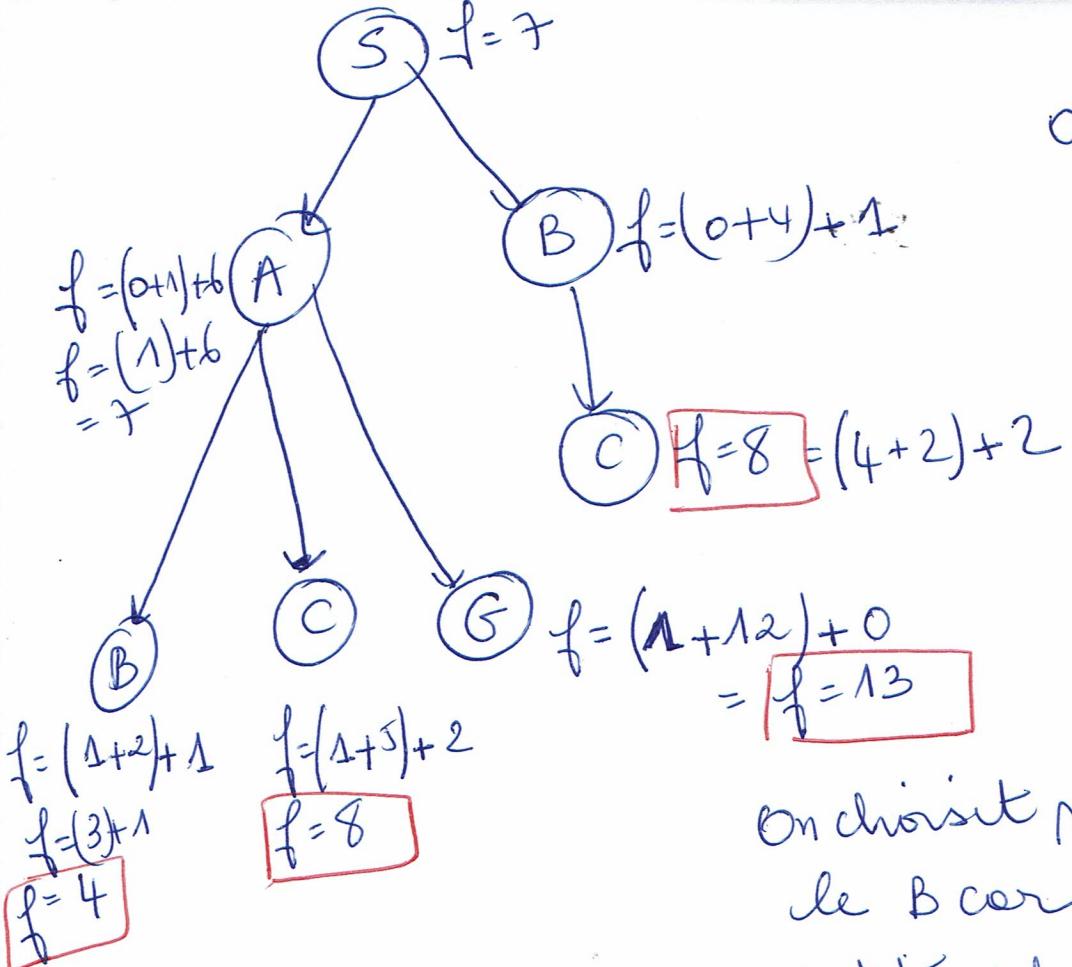
On choisit donc B qui est
 le plus petit, tout en gardant
 les valeurs.



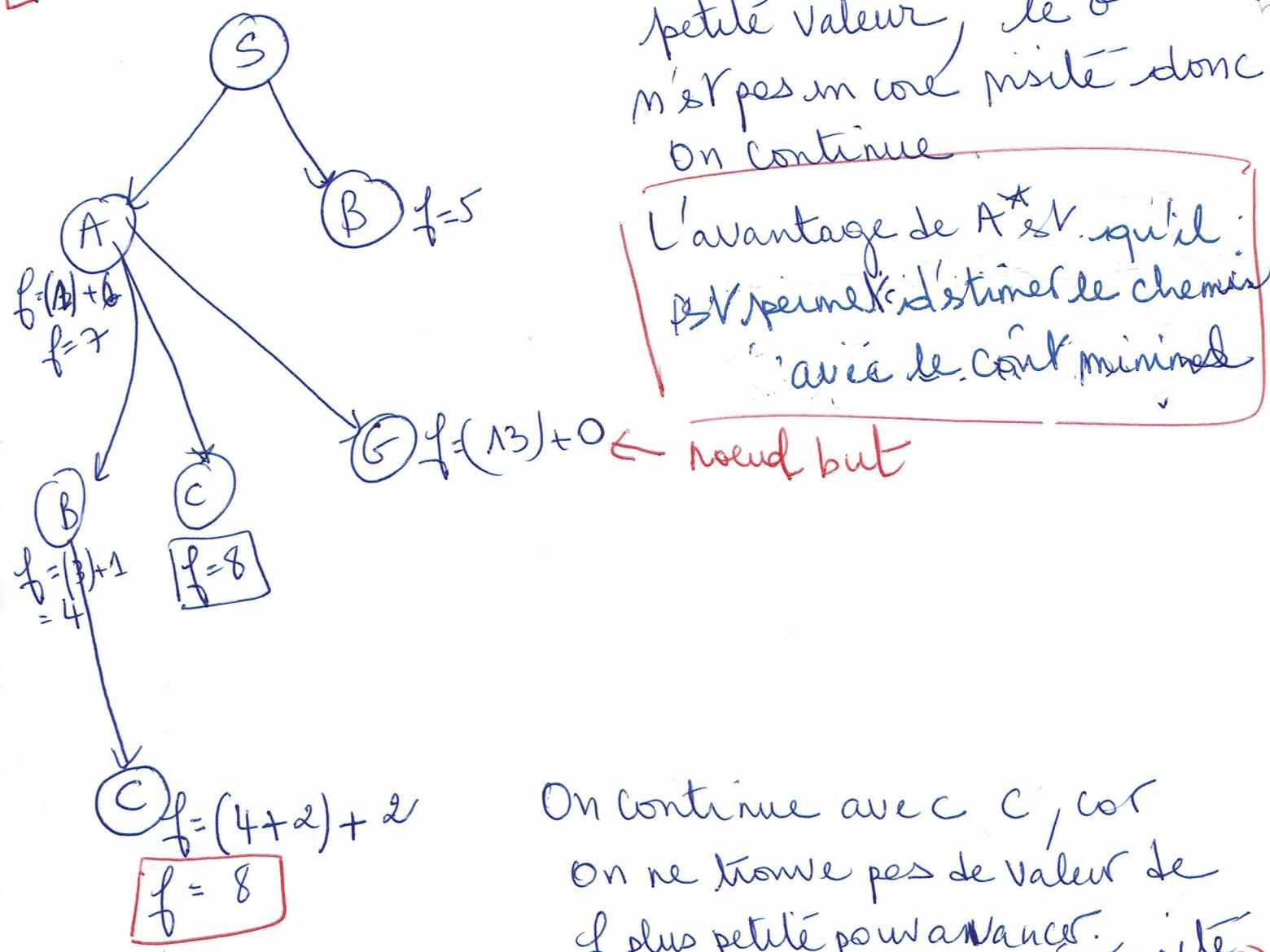
Lé, on a trouvé
 $f = 8$, par rapport à A
 $f = 7$ est plus grande
 donc on revient à A.

Si la valeur est la même, on choisit arbitrairement ④

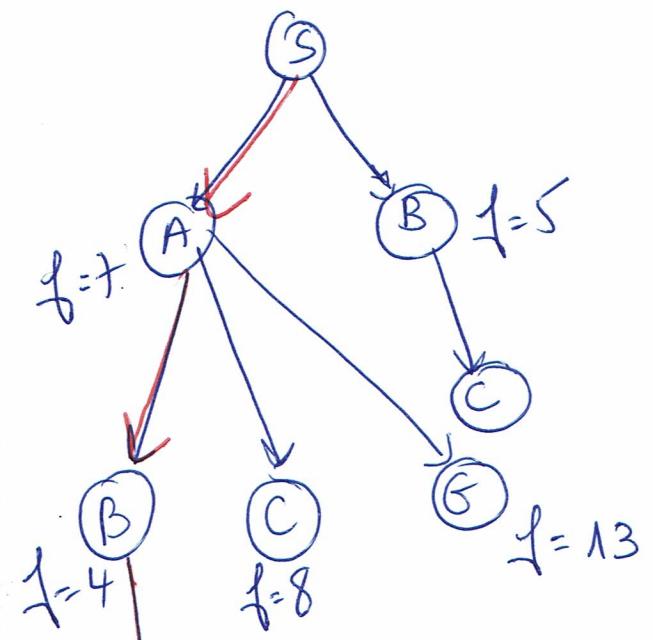
on fait l'expansion
de A



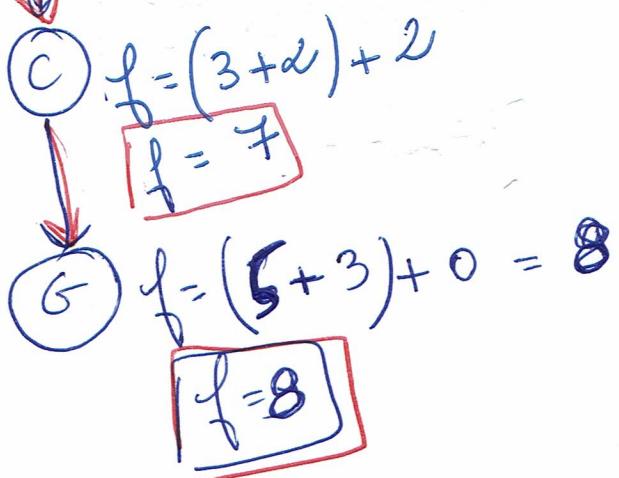
On choisit maintenant
le B car f est la plus
petite valeur, le G
n'est pas encore visité donc
on continue.



On continue avec C, car
on ne trouve pas de valeur de
 f plus petite pour avancer.
On renvoie pas à B car il a été visité = 5

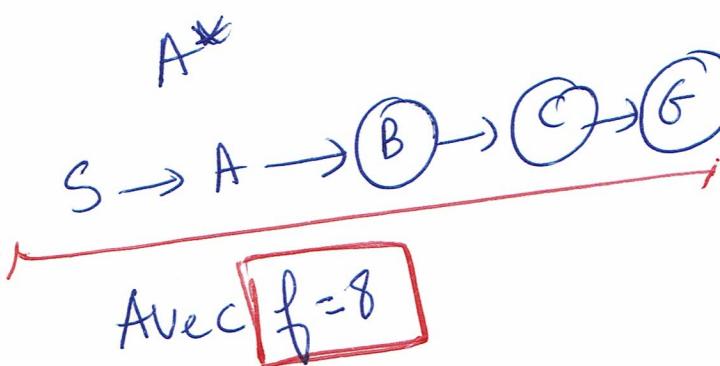


Attention aux erreurs,
qui fausseront les calculs,
Concentrez-vous !

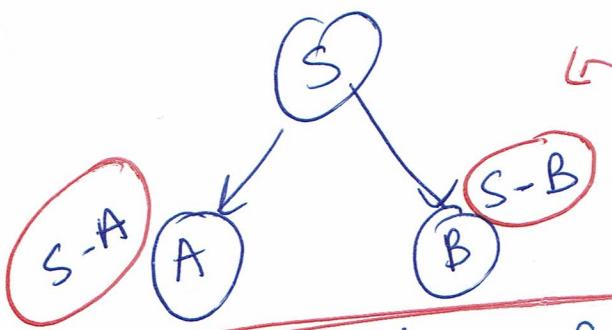


On planète à ce
niveau car on
est arrivé au but
(nœud final)

Donc le meilleur
chemin trouvé avec



Pour repérer facilement
le chemin, vous pouvez
remplacer chaque nœud
par son chemin
par exemple:



On dit qu'une heuristique est admissible si
elle ne suréstime pas le coût pour atteindre
le but

Rappelons que $h(n)$ est le coût estimé pour aller vers un état final

On dira que A^* utilise une heuristique admissible

$\boxed{\text{si } h(n) \leq h^*(n) \text{ ou}}$

$h^*(n)$ représente le vrai coût pour aller de n vers un état final.

D'après nos calculs, h est bien admissible.

Application :

Faites un exercice de la
Série 3