

2IA : Benchmarking et analyse comparative de méthodes de recherche

Master 1 Informatique - Introduction à l'IA

Sebastian CARON

Lina LETHOOR

2 décembre 2025

Sommaire

1. Introduction	2
1.1 Contexte et Objectif	2
1.2 Problèmes traités	2
2. Méthodologie	3
2.1 Environnement technique	3
3. Résultats et Analyse	4
3.1 Recherche de chemin dans un graphe général	4
3.1.1 Visualisation des performances	4
3.1.2 Analyse détaillée par stratégie	5
3.1.3 Synthèse comparative	6
3.2 Navigation sur grille avec obstacles	7
3.2.1 Visualisation des performances sur grille	7
3.2.2 Analyse des stratégies non informées	8
3.2.3 Analyse des stratégies informées (A* et IDA*)	9
3.2.4 Synthèse comparative globale (Grille)	10
3.3 Les Tours de Hanoï	10
3.3.1 Visualisation des performances	11
3.3.2 Analyse des stratégies non informées	13
3.3.3 Analyse des stratégies informées (A* et IDA*)	14
3.3.4 Synthèse comparative (Hanoï)	15
4. Discussion et Limites	17
4.1 Synthèse des tendances	17
4.2 Limites observées	17
5. Conclusion	19

1. Introduction

1.1 Contexte et Objectif

Ce rapport synthétise la démarche et les résultats obtenus dans le cadre de “Introduction à l’IA” (2IA). L’objectif principal est de mettre en oeuvre et de comparer les performances de plusieurs algorithmes de recherche sur des problèmes types représentatifs.

Cette étude vise à évaluer les points forts, les limites et les comportements des méthodes de recherche (informées et non informées). L’analyse s’appuie essentiellement sur deux indicateurs clés : le temps de calcul nécessaire pour trouver une solution et l’espace mémoire utilisé. Nous observerons également l’impact de la taille des instances et des stratégies d’initialisation sur ces performances.

1.2 Problèmes traités

Conformément aux directives suggérant des problèmes de type “plus court chemin” ou des jeux combinatoires, nous avons choisi d’analyser les performances de nos algorithmes sur trois domaines distincts :

- **Recherche de chemin dans un graphe général** : Application des algorithmes de base pour explorer la connectivité et l’optimalité sur des graphes abstraits.
 - *Algorithmes testés* : BFS, DFS, Dijkstra.
- **Navigation sur grille avec obstacles** : Recherche de chemin dans un environnement 2D (grille) impliquant une topologie régulière mais contrainte par une densité variable d’obstacles.
 - *Algorithmes testés* : BFS, DFS, Dijkstra, A*, IDA*.
- **Les Tours de Hanoï¹** : Résolution d’un problème combinatoire classique, permettant d’évaluer la capacité des algorithmes à gérer un espace d’états croissant exponentiellement avec le nombre de disques (similaire à la complexité du Taquin).
 - *Algorithmes testés* : DFS, BFS, Dijkstra, A*, IDA*.

¹Voir la définition et les règles du problème sur [Wikipedia - Tours de Hanoï](#).

2. Méthodologie

2.1 Environnement technique

Conformément aux modalités laissant le choix des technologies libre, nous avons développé nos solutions en utilisant l'environnement suivant :

- **Langage** : Python 3.12.3.
- **Système d'exploitation** : Ubuntu 24.04.3 LTS.
- **Matériel de test** : Les benchmarks ont été exécutés sur un ordinateur portable ASUS Vivobook (M3500QC) équipé de :
 - **Processeur** : AMD Ryzen™ 5 5600H
 - **Mémoire (RAM)** : 16 Go.
- **Code source** : <https://github.com/SebastianCaron/benchmark-strats>

3. Résultats et Analyse

Cette section présente les résultats expérimentaux obtenus. Nous commençons par l'analyse des algorithmes sur des graphes abstraits générés aléatoirement.

3.1 Recherche de chemin dans un graphe général

Pour cette première série de tests, nous avons comparé **BFS**, **DFS** et **Dijkstra** sur des graphes orientés aléatoires. Les algorithmes ont été exécutés 100 fois pour chaque taille de graphe ($N \in \{10, 20, 40, 80, 160, 320\}$) afin de lisser les variations de temps d'exécution. Les poids des arêtes ont été fixés uniformément à (1, 1) pour permettre une comparaison équitable entre les algorithmes pondérés et non pondérés.

3.1.1 Visualisation des performances

Les graphiques suivants illustrent l'évolution des métriques (Temps, Mémoire, Noeuds explorés) en fonction de la taille du graphe (nombre de noeuds).

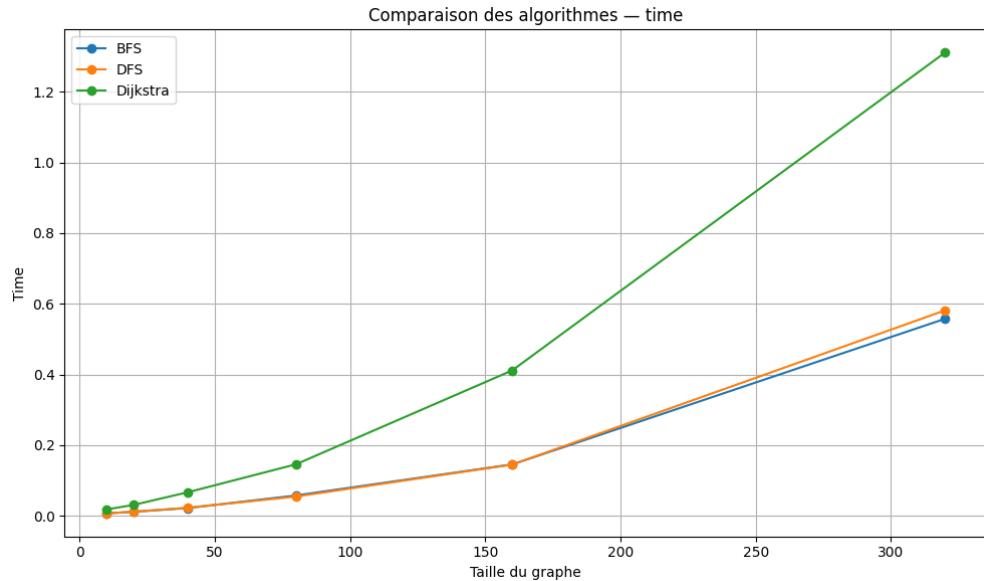


Figure 1: Comparaison du temps d'exécution moyen

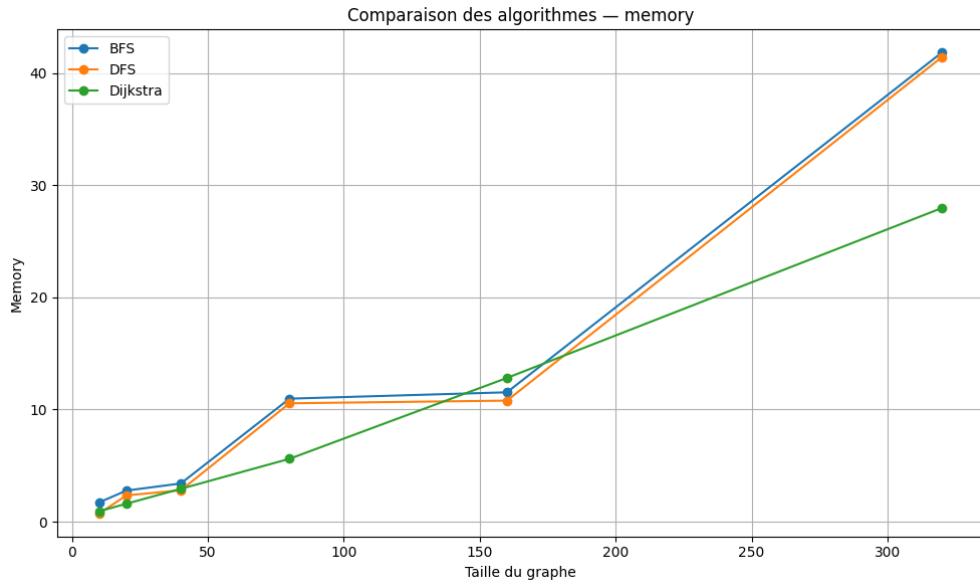


Figure 2: Comparaison de la consommation mémoire moyenne

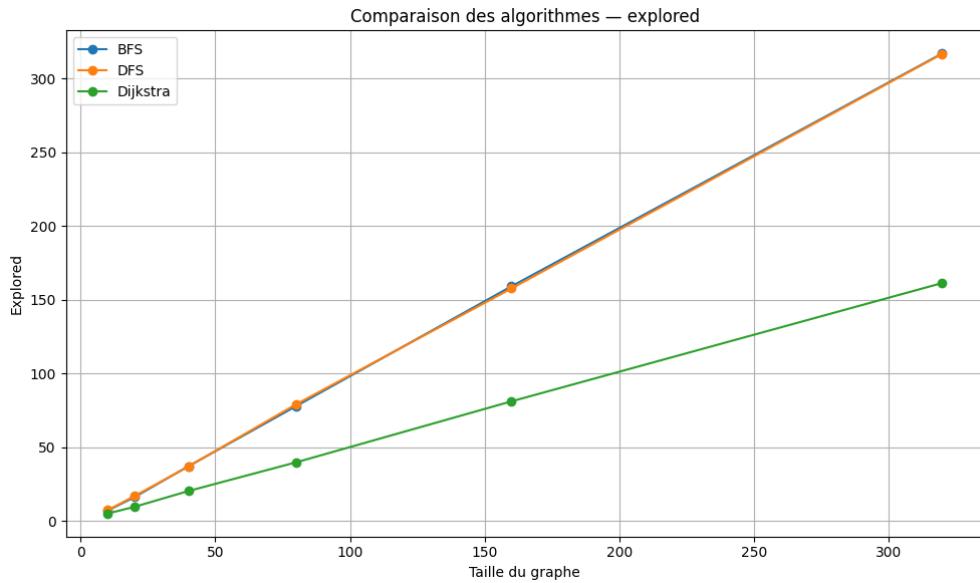


Figure 3: Comparaison du nombre de noeuds explorés

3.1.2 Analyse détaillée par stratégie

Breadth-First Search (BFS - Parcours en Largeur)

Le parcours en largeur explore le graphe niveau par niveau.

- **Avantages :** Sur nos instances à poids uniformes, BFS garantit de trouver le chemin le plus court en termes de nombre d'arcs. Il est particulièrement efficace pour les graphes peu profonds.

- **Inconvénients** : Sa consommation mémoire est généralement élevée car il doit stocker tous les noeuds de la “frontière” actuelle (la file d’attente) en mémoire.
- **Performance observée** : BFS montre un temps d’exécution très compétitif (0.61s pour 320 noeuds), très proche de DFS.

Depth-First Search (DFS - Parcours en Profondeur)

Le parcours en profondeur explore une branche aussi loin que possible avant de revenir en arrière (backtracking).

- **Avantages** : Théoriquement, DFS est plus économique en mémoire (complexité spatiale proportionnelle à la profondeur). Il peut trouver une solution très rapidement s’il a de la “chance” sur le choix des voisins (cas favorable).
- **Inconvénients** : Il ne garantit pas l’optimalité du chemin trouvé (sauf exploration complète). Il peut s’enfermer dans des branches très profondes inutiles.
- **Performance observée** : DFS affiche des temps similaires à BFS sur nos tests (0.65s pour 320 noeuds).

Dijkstra

L’algorithme de Dijkstra explore le graphe en privilégiant toujours le noeud ayant le coût de chemin le plus faible depuis l’origine.

- **Avantages** : Il garantit le chemin le plus court absolu, quels que soient les poids des arêtes (tant qu’ils sont positifs). C’est l’algorithme de référence pour les graphes pondérés.
- **Inconvénients** : Il est structurellement plus lourd que BFS/DFS. La gestion de la file de priorité (Priority Queue) ajoute un surcoût algorithmique logarithmique à chaque insertion/extraction.
- **Performance observée** : Comme prévu, Dijkstra est l’algorithme le plus lent de notre comparatif (1.47s pour 320 noeuds, soit environ 2.3x plus lent que BFS). Ce surcoût est le prix à payer pour la garantie d’optimalité dans un contexte pondéré général.

3.1.3 Synthèse comparative

Le tableau ci-dessous résume les données moyennes extraites de nos expérimentations pour trois tailles représentatives.

Taille (N)	Algorithme	Temps Moyen (s)	Mémoire Moyenne (Mo)	Noeuds Explorés (Moyenne)
10	BFS	0.008	1.72	5.2
	DFS	0.007	0.71	4.9
	Dijkstra	0.020	0.93	5.5
80	BFS	0.060	10.83	41.3
	DFS	0.058	9.95	40.0
	Dijkstra	0.163	5.61	39.5
320	BFS	0.618	42.45	156.3
	DFS	0.656	42.37	166.6

Taille (N)	Algorithme	Temps Moyen (s)	Mémoire Moyenne (Mo)	Noeuds Explorés (Moyenne)
	Dijkstra	1.474	27.96	158.1

Conclusion sur les graphes : Sur des graphes non pondérés (ou à poids uniformes), **BFS** est le meilleur compromis, offrant la garantie d'optimalité avec un temps d'exécution minimal. **Dijkstra** ne se justifie que si des poids variables sont introduits. Une observation intéressante concerne la mémoire à grande échelle ($N=320$) où Dijkstra semble mieux optimisé dans notre implémentation (27.9 Mo) par rapport à BFS/DFS (~42 Mo).

3.2 Navigation sur grille avec obstacles

Dans cette seconde phase, nous évaluons les algorithmes dans un environnement structuré : une grille 2D de taille $N \times N$ où les déplacements sont limités aux 4 points cardinaux. Des obstacles (murs) ont été générés aléatoirement pour complexifier la topologie et forcer les algorithmes à contourner des zones.

Configuration des tests :

- **Tailles de grille (N) :** 40, 80, 160, 320.
- **Heuristique utilisée ($h(n)$) :** La **Distance de Manhattan**, calculée comme $|x_{start} - x_{goal}| + |y_{start} - y_{goal}|$.

3.2.1 Visualisation des performances sur grille

Les graphiques ci-dessous comparent les méthodes aveugles (BFS, DFS, Dijkstra) et les méthodes informées (A*, IDA*).

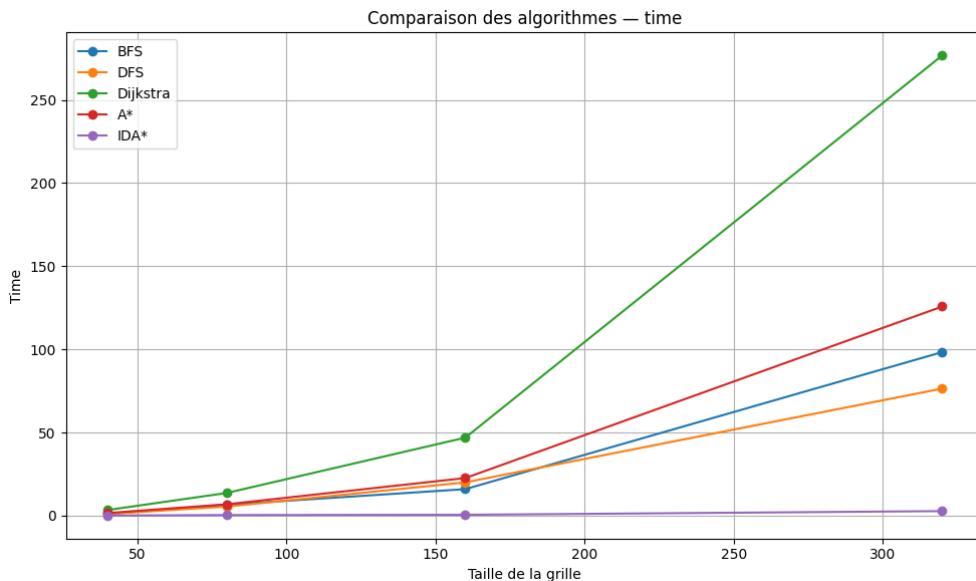


Figure 4: Temps d'exécution sur grille avec obstacles

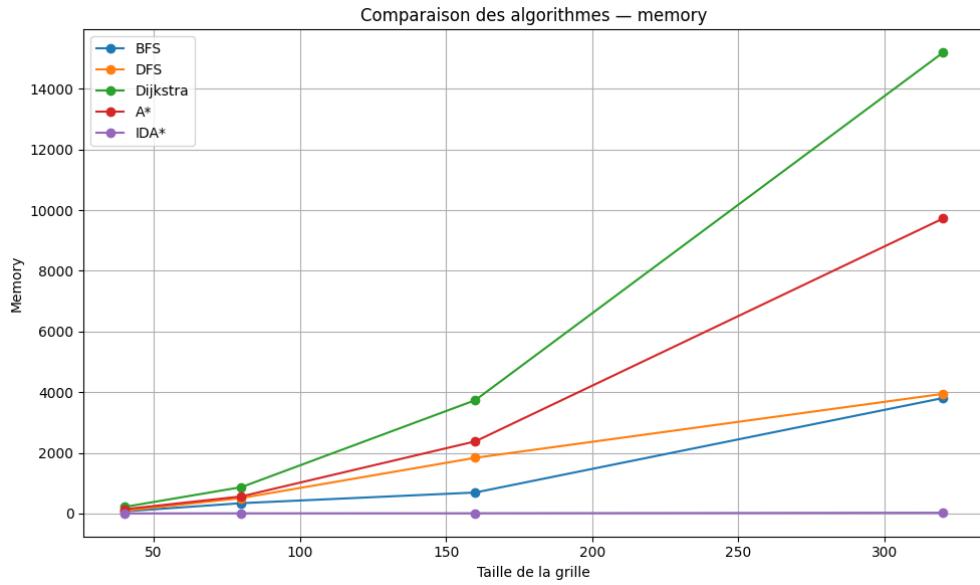


Figure 5: Consommation mémoire sur grille

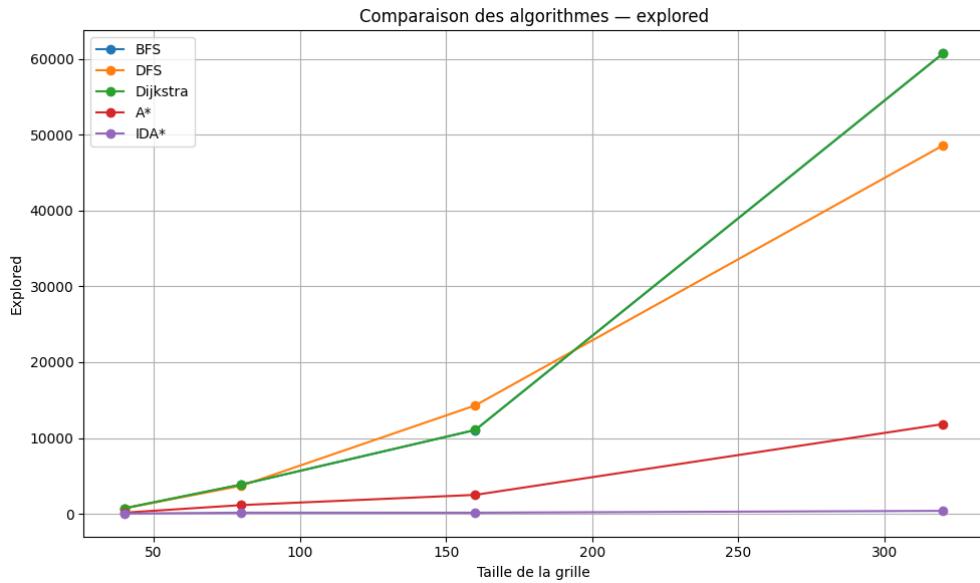


Figure 6: Noeuds explorés sur grille

3.2.2 Analyse des stratégies non informées

Avant d'aborder les heuristiques, il est crucial d'analyser le comportement des algorithmes classiques sur cette topologie de grille.

BFS (Breadth-First Search)

Sur une grille à poids uniformes, le BFS se comporte comme une onde qui se propage de manière circulaire autour du point de départ.

- **Performance** : Il reste l'algorithme non informé le plus rapide (76s pour $N = 320$).
- **Mémoire** : La consommation reste modérée sur les tailles moyennes, mais atteint **3 Go** pour $N = 320$. Cela s'explique par la taille de la “frontière” (le périmètre du cercle d'exploration) qui grandit linéairement avec le rayon de recherche.

DFS (Depth-First Search)

- **Comportement** : Contrairement au graphe aléatoire, le DFS sur grille souffre terriblement de l'absence de direction. Il a tendance à “remplir” des zones entières de la grille avant de tomber par hasard sur la sortie.
- **Observation** : Bien que trouvant une solution dans des temps comparables au BFS (70s), les chemins trouvés ne sont pas optimaux. De plus, sa consommation mémoire est étonnamment élevée dans nos tests (3.5 Go pour $N = 320$), ne montrant pas l'avantage théorique habituel.

Dijkstra

C'est le résultat le plus marquant de ce benchmark sur grille.

- **Surcharge technique** : Comme les poids sont de 1, Dijkstra effectue le même parcours topologique que BFS. Cependant, la gestion de la file de priorité (`PriorityQueue`) engendre un surcoût massif.
- **Explosion des ressources** : Pour la grille 320x320, Dijkstra prend **plus de 4 minutes** (256s) contre 1 minute pour BFS. Plus critique encore, il consomme **15 Go de RAM** (contre 3 Go pour BFS). Cela démontre que Dijkstra est structurellement inadapté pour des grilles uniformes simples de grande taille.

3.2.3 Analyse des stratégies informées (A* et IDA*)

L'introduction de l'heuristique permet de guider la recherche.

A* (A-Star)

A* combine le coût réel depuis le départ $g(n)$ et l'estimation vers l'arrivée $h(n)$.

- **Avantages** : Grâce à l'heuristique de Manhattan, A* oriente la recherche vers la cible, réduisant le facteur de branchement effectif.
- **Performance observée** : Sur la taille 160, A* visite 5 fois moins de noeuds que Dijkstra et est 2 fois plus rapide. Cependant, sur la taille 320, il consomme tout de même **9.7 Go** de mémoire, ce qui reste problématique sur des machines standards.

IDA* (Iterative Deepening A*)

IDA* effectue une recherche en profondeur limitée par un seuil de coût $f(n)$, augmenté itérativement.

- **Avantages :** Sa consommation mémoire est insignifiante car il ne stocke pas de file de priorité complexe.
- **Performance observée :** Les résultats sur la taille 320 sont impressionnantes : IDA* trouve la solution en **2.58s** avec seulement **21 Mo** de mémoire. C'est l'algorithme le plus efficace du comparatif pour ce type de problème.

3.2.4 Synthèse comparative globale (Grille)

Le tableau ci-dessous met en perspective l'effondrement de Dijkstra face à l'efficacité d'IDA* sur les grandes instances.

Taille (NxN)	Algorithme	Temps Moyen (s)	Mémoire Moyenne (Mo)	Noeuds Explorés (Moyenne)
40	BFS	0.850	67.77	630.2
	DFS	1.339	95.78	806.9
	Dijkstra	2.711	214.74	635.5
	A*	1.539	138.20	157.4
	IDA*	0.167	1.60	93.9
160	BFS	17.875	690.53	11 353.8
	DFS	16.971	1 196.06	10 734.0
	Dijkstra	49.162	3 734.79	11 358.6
	A*	24.951	2 371.03	2 341.6
	IDA*	0.516	7.02	142.4
320	BFS	76.845	3 088.50	48 684.7
	DFS	70.761	3 567.75	42 806.9
	Dijkstra	256.707	15 199.25	48 699.4
	A*	134.426	9 725.85	10 042.7
	IDA*	2.578	21.15	387.4

Conclusion sur les grilles : L'écart de performance est immense. Sur la plus grande instance (320×320), **Dijkstra sature une machine standard (15 Go RAM)** pour un résultat identique à BFS. À l'opposé, **IDA*** résout le même problème en **2.5 secondes** avec une empreinte mémoire dérisoire (**21 Mo**). Cela illustre parfaitement la puissance des heuristiques combinées à une stratégie de recherche itérative pour les problèmes de navigation dans une grille.

3.3 Les Tours de Hanoï

Le problème des Tours de Hanoï consiste à déplacer une pile de n disques. L'espace d'états ne correspond pas à une topologie spatiale intuitive mais à un graphe d'états dont la taille croît de manière exponentielle (3^n états possibles).

Configuration des tests :

- **Nombre de disques (N) :** 2 à 8.
- **Algorithmes testés :** BFS, DFS, Dijkstra, A, IDA (avec bonne heuristique et mauvaise heuristique).

3.3.1 Visualisation des performances

Les graphiques ci-dessous montrent l'évolution des métriques.

Note : IDA (avec bonne heuristique) n'est plus représenté pour $N \geq 6$ car il dépasse le temps limite (Timeout). IDA* avec mauvaise heuristique explose dès $N = 5$.*

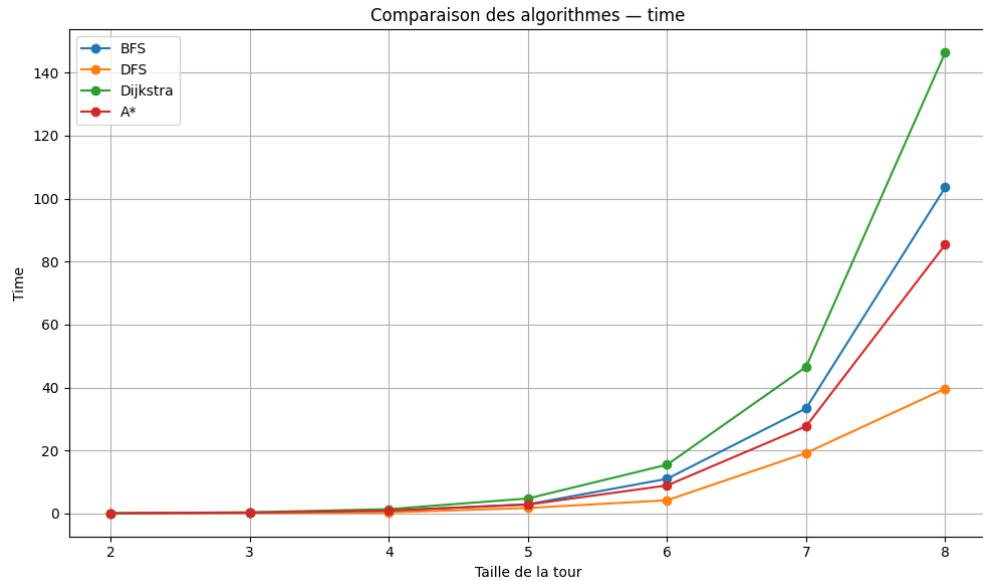


Figure 7: Temps d'exécution pour Hanoï

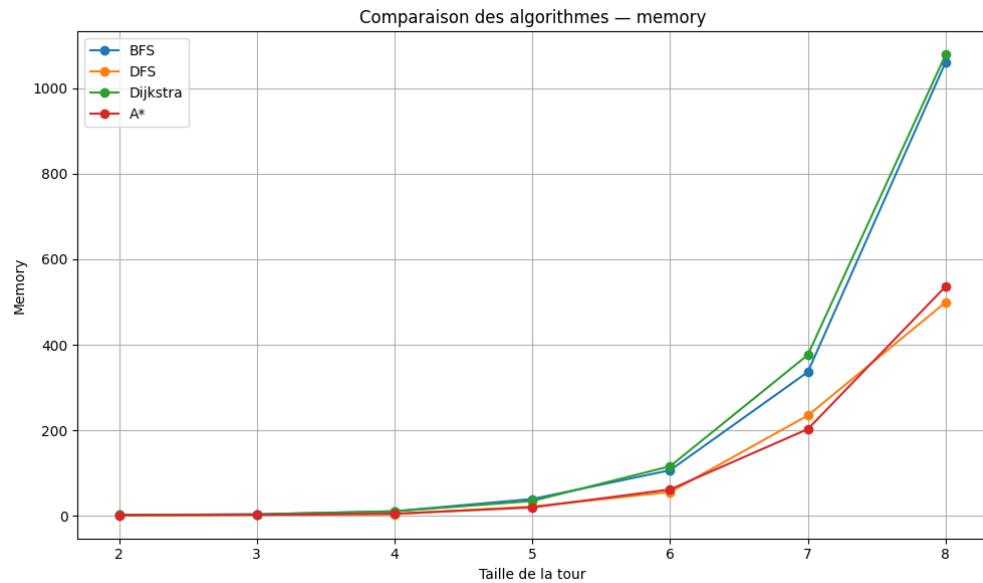


Figure 8: Consommation mémoire pour Hanoï

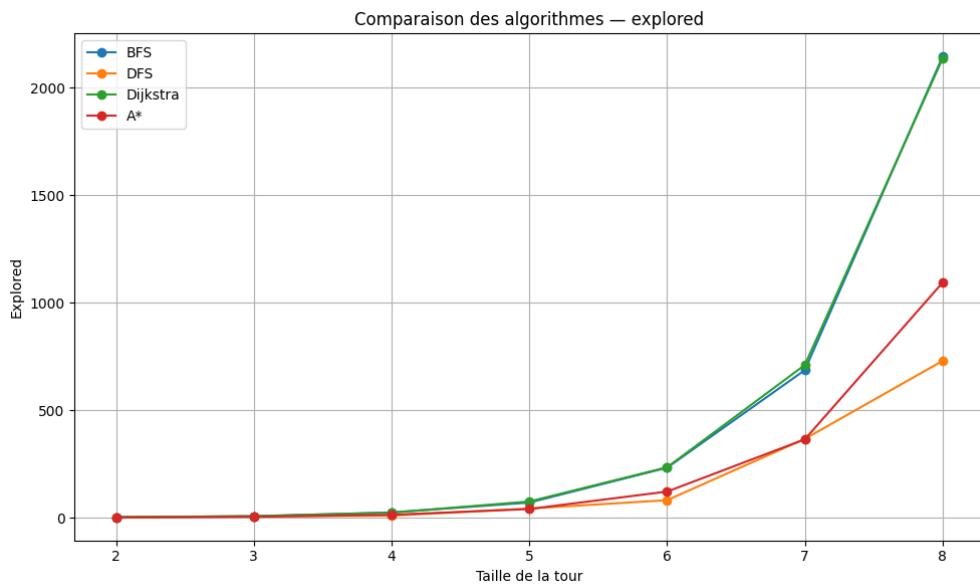


Figure 9: Nœuds explorés pour Hanoï

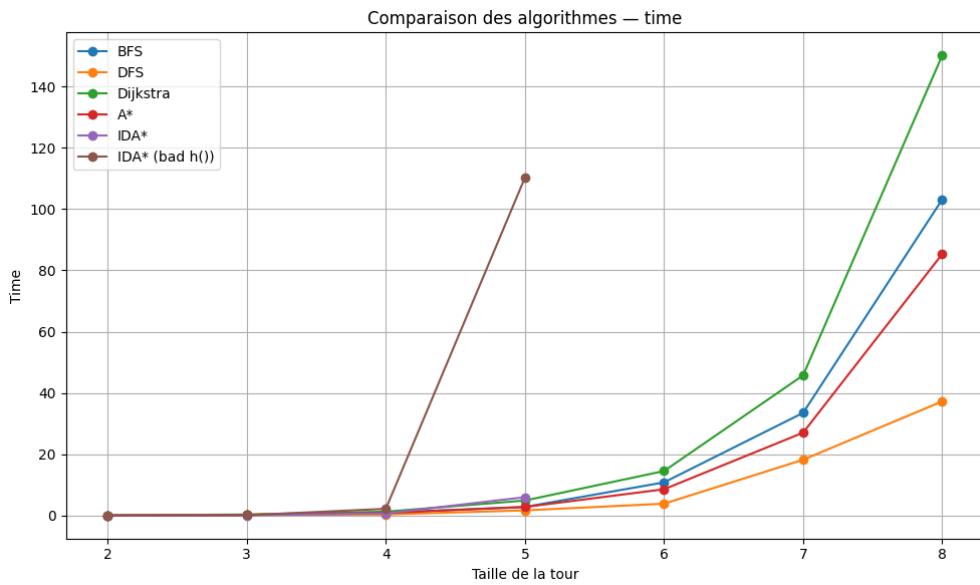


Figure 10: Temps d'exécution pour Hanoï avec IDA* et une mauvaise heuristique

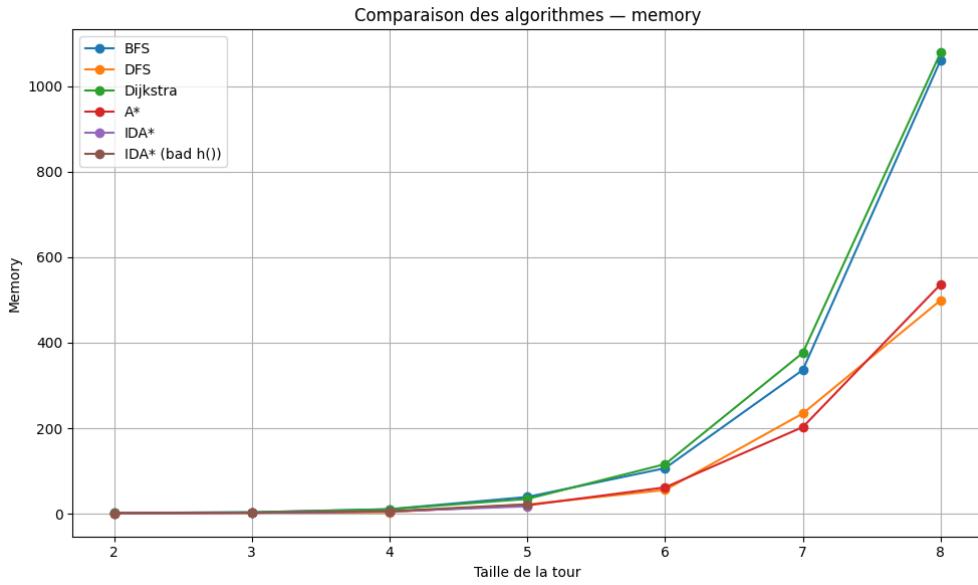


Figure 11: Consommation mémoire pour Hanoï avec IDA* et une mauvaise heuristique

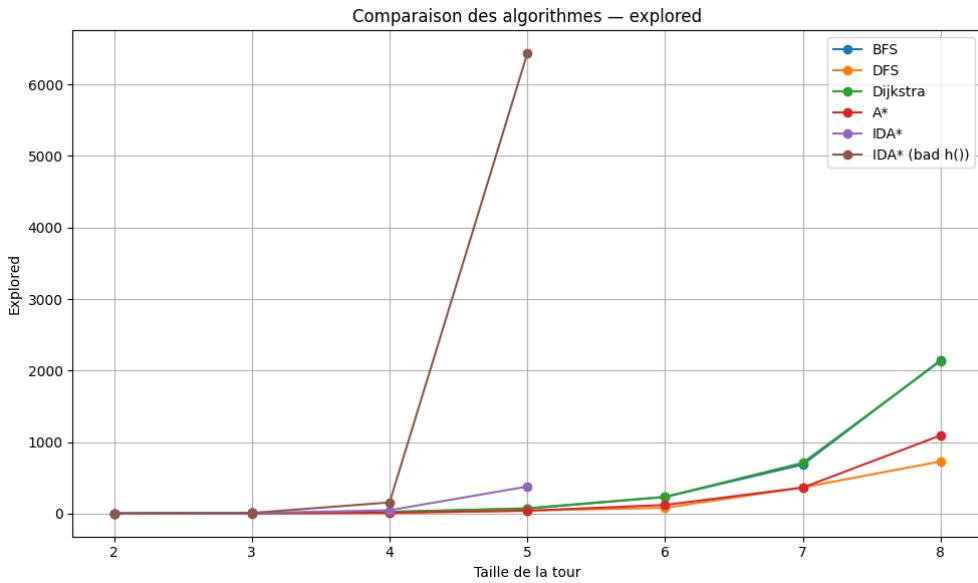


Figure 12: Noeuds explorés pour Hanoï avec IDA* et une mauvaise heuristique

3.3.2 Analyse des stratégies non informées

Contrairement au problème de la grille, l'efficacité des algorithmes non informés varie considérablement sur la structure récursive des Tours de Hanoï.

DFS (Depth-First Search)

- **Comportement** : Le DFS est le grand gagnant de ce benchmark. Contrairement à une recherche spatiale où il risque de s'égarer, ici la structure du problème favorise une exploration en profondeur qui atteint rapidement une solution.
- **Performance** : Il est l'algorithme **le plus rapide** (seulement **39.6 ms** pour $N = 8$) et a exploré le moins de noeuds parmi les méthodes non informées (**730 noeuds** contre plus de 2 000 pour les autres).
- **Mémoire** : Il est également très économique (**499 Mo** pour $N = 8$), consommant deux fois moins que le BFS.

BFS (Breadth-First Search)

- **Exploration** : Le BFS explore systématiquement les configurations couche par couche. Pour $N = 8$, il explore **2 145 noeuds**, soit trois fois plus que le DFS.
- **Performance** : Il reste performant (**103.6 ms** pour $N = 8$), mais souffre d'une consommation mémoire élevée (**1 061 Mo**) due au stockage de la frontière (la file d'attente) qui grandit exponentiellement.

Dijkstra

- **Surcharge inutile** : Le coût de chaque mouvement étant uniforme (+1), Dijkstra se comporte comme un BFS mais avec une surcharge algorithmique (gestion de la **priority_queue**).
- **Performance** : Il est le plus lent des algorithmes classiques (**146.4 ms** pour $N = 8$). Il explore un nombre de noeuds quasi identique au BFS (2 136) mais consomme davantage de temps CPU pour gérer l'ordonnancement.

3.3.3 Analyse des stratégies informées (A* et IDA*)

Nous avons testé deux approches heuristiques :

1. **Mauvaise heuristique** : $h(s) = \text{Nombre de disques qui ne sont pas sur la pile finale}$.
2. **Bonne heuristique** : Une fonction exponentielle plus discriminante.

Cette “bonne” heuristique reflète le coût minimal pour déplacer un disque k , réduit si un préfixe correct est déjà en place. Elle se formule ainsi :

$$h(s) = \sum_{k \in \text{Disques Incorrects}} 2^{\max(0, k-1-P)}$$

Où P est la longueur du préfixe correct (disques 1, 2, ... P bien placés) sur la pile finale.

A* (A-Star)

- **Efficacité de l’heuristique** : Contrairement aux algorithmes non informés, A* tire parti de l’heuristique pour réduire l’espace de recherche. Il explore **1 094 noeuds** pour $N = 8$, ce qui est deux fois mieux que le BFS (2 145), mais reste supérieur au DFS (730) qui a “chanceusement” trouvé le chemin direct.

- **Performance** : Grâce à cet élagage, A* (**85.4 ms**) est plus rapide que le BFS (**103.6 ms**) et consomme deux fois moins de mémoire (**536 Mo** contre 1 061 Mo). C'est un excellent compromis, bien que battu par la rapidité brute du DFS sur ce problème spécifique.

IDA* (Iterative Deepening A*)

IDA* tente de combiner la faible empreinte mémoire du DFS avec l'information de l'heuristique.

- **Avec une mauvaise heuristique** : Les résultats sont catastrophiques. Pour $N = 5$, le temps explose à **112 ms** (contre 2.9 ms pour BFS) et le nombre de noeuds s'envole (**6 434 noeuds**). Sans mémoire des noeuds visités (`visited set`) et avec une heuristique faible, l'algorithme ré-explore sans cesse les mêmes états cycliques.
- **Avec une bonne heuristique** : Sur les petites instances ($N \leq 5$), il est très économique en mémoire (**17.38 Mo** pour $N = 5$). Cependant, il échoue sur les grandes instances (**Timeout pour $N = 6, 7, 8$**).

3.3.4 Synthèse comparative (Hanoï)

Le tableau ci-dessous détaille les performances pour l'ensemble des tailles testées.

Taille (N)	Algorithme	Temps Moyen (ms)	Mémoire Moyenne (Mo)	Noeuds Explorés
2	DFS	0.040	0.97	3
	BFS	0.065	1.99	3
	Dijkstra	0.084	1.83	3
	A*	0.076	1.43	3
	IDA*	0.039	0.85	3
	IDA* (bad h)	0.035	1.13	3
3	DFS	0.224	2.57	9
	BFS	0.250	3.60	9
	Dijkstra	0.399	3.30	8
	A*	0.293	2.51	8
	IDA*	0.128	2.32	8
	IDA* (bad h)	0.147	2.59	10
4	DFS	0.362	3.84	15
	BFS	0.931	10.75	27
	Dijkstra	1.385	10.50	24
	A*	0.904	4.95	22
	IDA*	0.768	5.57	48
	IDA* (bad h)	2.258	5.96	157
5	DFS	1.753	21.63	57
	BFS	2.923	39.26	81
	Dijkstra	4.778	34.66	76
	A*	2.840	19.64	63
	IDA*	6.097	17.38	379
	IDA* (bad h)	112.800	22.20	6 434
6	DFS	4.203	55.63	123
	BFS	11.015	106.62	243

Taille (N)	Algorithme	Temps Moyen (ms)	Mémoire Moyenne (Mo)	Noeuds Explorés
7	Dijkstra	15.501	115.95	235
	A*	8.903	61.69	185
	IDA*	<i>Timeout</i>	-	-
	DFS	19.233	234.59	489
	BFS	33.408	336.42	729
	Dijkstra	46.568	376.33	711
8	A*	27.701	202.79	550
	IDA*	<i>Timeout</i>	-	-
	DFS	39.643	499.31	730
	BFS	103.575	1 060.95	2 145
	Dijkstra	146.395	1 078.84	2 136
	A*	85.398	536.49	1 094
	IDA*	<i>Timeout</i>	-	-

L'analyse des Tours de Hanoï offre un contraste frappant avec la recherche sur grille et met en évidence trois points clés :

- 1. La suprématie du DFS :** Grâce à la structure récursive du problème, le DFS est imbattable (**39 ms** pour $N = 8$). Il prouve qu'une stratégie simple, parfaitement alignée avec la topologie du graphe, peut surclasser des méthodes plus complexes.
- 2. Le compromis de A* :** Bien que l'heuristique ait réduit l'espace de recherche par deux face au BFS (1 094 noeuds contre 2 145), le surcoût de calcul rend A* deux fois plus lent que le DFS (**85 ms**). L'élagage n'a pas suffi à rentabiliser l'intelligence ajoutée.
- 3. L'échec d'IDA* :** L'absence de mémorisation (*visited set*) est fatale dans un espace exponentiel. L'algorithme s'effondre en ré-explorant continuellement les mêmes sous-arbres, menant à des timeouts systématiques sur les grandes instances.

En somme, ce benchmark rappelle que le choix de l'algorithme dépend avant tout de la **topologie du problème** : ici, la force brute dirigée (DFS) l'emporte sur l'heuristique.

4. Discussion et Limites

Au terme de ces expérimentations, nous pouvons dégager des tendances claires sur l'adéquation entre le type de problème et l'algorithme de résolution.

4.1 Synthèse des tendances

L'analyse comparative met en évidence trois profils de performance distincts :

- **L'efficacité des algorithmes non informés (BFS/DFS) :**
 - Sur des graphes à coût uniforme, **BFS** reste la référence pour garantir l'optimalité. Cependant, sa consommation mémoire (linéaire par rapport au facteur de branchement) devient critique sur les instances larges (ex: Grille 320x320).
 - **DFS** s'est révélé être le champion inattendu sur le problème des Tours de Hanoï. Grâce à une gestion mémoire minimale (pile) et un graphe d'états fini sans "pièges" infinis, il surclasse les méthodes plus complexes.
- **La lourdeur de Dijkstra sur les coûts uniformes :**
 - Bien que théoriquement parfait pour les graphes pondérés, **Dijkstra** est systématiquement sous-performant sur nos problèmes à coûts unitaires (poids = 1). La gestion de la file de priorité (**PriorityQueue**) engendre un surcoût temporel et une consommation mémoire excessive (jusqu'à 15 Go sur grille) sans apporter de gain topologique par rapport à un simple BFS.
- **La puissance conditionnelle des heuristiques (A* / IDA*) :**
 - L'efficacité d'un algorithme informé dépend entièrement de la qualité de son heuristique.
 - **Sur les Grilles** : L'heuristique de Manhattan est très discriminante. Elle permet à A* et surtout **IDA*** d'ignorer des pans entiers de la grille, offrant des performances spectaculaires.
 - **Sur Hanoï** : L'heuristique utilisée s'est avérée inefficace. Dans ce cas, le surcoût de calcul de l'heuristique rend A* moins performant qu'une recherche non informée.

4.2 Limites observées

Nos implémentations ont rencontré deux types de barrières critiques :

1. **Explosion Mémoire ("Out of Memory") :**
 - C'est la limite principale pour **Dijkstra** et **A*** sur les grandes grilles ($N = 320$). Stocker des centaines de milliers de noeuds avec leurs métadonnées (coûts g/h, parents) sature rapidement la RAM (16 Go dans notre environnement de test).
2. **Explosion Temporelle (Timeout) :**

- C'est la limite rencontrée par **IDA*** sur les Tours de Hanoï. L'absence de mémorisation des états visités (`visited set`), couplée à un graphe contenant de multiples chemins vers les mêmes états (cycles/transpositions), entraîne un nombre gigantesque de ré-explorations. Pour $N = 5$, IDA* a dépassé les 4 heures de calcul là où BFS mettait 4 secondes.

5. Conclusion

Ce mini-projet de benchmarking nous a permis de confronter la théorie algorithmique à la réalité de l'exécution machine. L'enseignement principal est qu'il n'existe pas d'algorithme universellement supérieur : le choix de la méthode doit être dicté par la **topologie du problème** et les **contraintes ressources**.

- Pour la **navigation spatiale** (Grilles), les approches itératives guidées par heuristique (**IDA***) sont imbattables.
- Pour les **problèmes combinatoires** complexes (Hanoï), la simplicité du **DFS** prévaut, tant que l'on ne dispose pas d'une heuristique très performante.
- Pour les graphes généraux non pondérés, **BFS** reste le compromis sécurité/efficacité standard.