

RECHERCHE RECETTE Fonctionnalité #1

Problématique : Afin de se démarquer des sites concurrents, les résultats d'une recherche doivent être performants en termes de rapidité et de fluidité pour retenir un maximum d'utilisateurs

ENJEU: Implémenter un algorithme de tri performant pour une comparaison lexicographique

OPTION 1 : Algorithme de tri .sort()

La méthode .sort() est disponible par défaut en Javascript.

Elle renvoie le tableau trié et modifie la position des éléments dans le tableau d'origine.

Les éléments sont convertis en chaînes de caractères, puis comparés et triés par ordre lexicographique.

La particularité de cette méthode générique est qu'elle utilise des méthodes de tri différentes selon le navigateur utlisé.

Ava	ntages	Inconvénients		
⊕	Compare par défaut des chaines de caractère selon les valeurs des unités de code UTF-16	Le tri est effectué sur le tableau courant aucune copie n'est réalisée	qui est modifié,	
+	Aucune fonction à implémenter dans son usage standard Tri stable : conserve l'ordre d'apparition des éléments égaux	Nécessité d'implémenter une fonction d pour trier des nombres ("80" arrive avar des unités de code UTF-16)		
	csaux	Utilise le tri par insertion avec Chrome e avec Mozilla Firefox et Safari	t le tri par fusion	

Performances

Insertion sort

Complexité temporelle (nb comparaisons nécessaires)

- Pire cas (tableau trié par ordre décroissant) : O(n²)
- Meilleur cas (tableau déjà trié) : O(n)

Complexité spatiale (espace mémoire requis)

O(1) (car aucune structure de données supplémentaire)

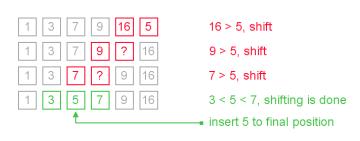


Figure 1. Illustration Insertion Sort

Merge sort

Complexité temporelle (nb comparaisons nécessaires)

Pire cas = Meilleur cas : O(n log n)

- division du tableau => O(log n)
- fonction récursive => O(n) pour chaque appel

Complexité spatiale (espace mémoire requis)

O(n) car la fonction récursive implique une pile interne pour stocker ses appels et donc un traitement des données de type **LIFO** (Last In First Out)

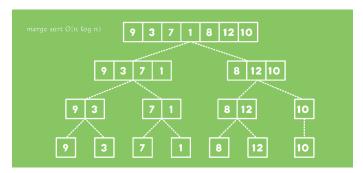


Figure 2. Illustration Merge Sort



OPTION 2 : Algorithme de tri Quick Sort

Le tri rapide (Quick Sort) consiste à diviser le tableau en 2 parties, séparées par l'élément pivot (qui peut être le premier, le dernier ou le médian). L'algorithme utilise deux pointeurs qui analysent séquentiellement le tableau, ce qui est optimal par rapport à la mise en cache.

Option 2.a: Schéma de partition de LOMUTO

Ce schéma de partition prend pour pivot le dernier élément du tableau. L'algorithme maintient l'index i pendant qu'il balaye le tableau en utilisant un autre index j, tel que les éléments avant i (inclus) sont inférieurs ou égaux au pivot, et les éléments i+1 à j-1 (inclus) sont supérieurs au pivot. En parcourant le tableau, si un élément est plus petit, il est échangé avec l'élément courant. Sinon, l'élément actuel est ignoré

Ava	ntages	Inco	prvenients
⊕	Divise par 2 le nombre d'éléments à trier, ce qui est très efficace sur les grands ensembles de données.		L'élément pivot est le dernier du tableau (l'élément central comme pivot est la solution la plus optimale)
+	Utilise 2 pointeurs qui se déplacent l'un vers l'autre tout en comparant leur valeur respective, permuttée si besoin		Tri instable : si le tableau contient plusieurs 5, la conservation de leur ordre n'est pas garantie
•	Actualise continuellement les paires de valeurs jusqu'au pivot	•	Effectue le balayage de l'intégralité des données, quelle que soit leur valeur

Option 2.b : Schéma de partition de HOARE

2 indices qui commencent aux extrémités du tableau en cours de partition, se déplacent l'un vers l'autre, jusqu'à détecter une inversion : une paire d'éléments, l'un supérieur ou égal au pivot, l'autre inférieur ou égal au pivot, qui sont dans le mauvais ordre. Les éléments sont alors permutés. Lorsque les indices se rencontrent, l'algorithme s'arrête et renvoie l'indice final.

Ava	ntages	Inconvénients		
+	Effectue en moyenne trois fois moins d'échanges que la partition Lomuto	C	e partitionnement de Hoare entraîne également la dégradation de Quicksort en O(n²) lorsque le tableau	
	Créé des partitions efficaces même lorsque toutes les	C	d'entrée est déjà trié	
	valeurs sont égales	_	ri instable sur tableau : si le tableau contient plusieurs 5,	
(1)	Sur un tableau déjà trié, aucune permutation n'est opérée	lä	a conservation de leur ordre n'est pas garantie	

Performances

Complexité temporelle (nb comparaisons nécessaires)

- Pire cas: O(n2)

Si le tableau est trié par ordre décroissant ou que les éléments sont tous identiques, les sous-tableaux sont fortement déséquilibrés

- Meilleur cas : O(n log n) division du tableau => O(log n) fonction récursive => O(n) pour chaque appel

Complexité spatiale (espace mémoire requis) : O(n)

Car la fonction récursive implique une pile interne pour stocker ses appels et donc un traitement des données de type **LIFO** (Last In First Out)

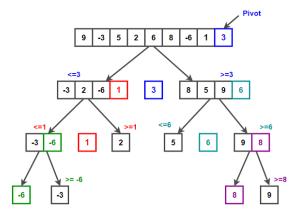


Figure 3. Illustration Quick Sort



RECHERCHE RECETTE Fonctionnalité #1

TEST PERFORMANCES

Navigateur utilisé : Chrome

Outil utilisé : Performance Analyser (extension Chrome)

Test 1 : Affichage de la page d'accueil

Test 2 : Affichage des recettes correspondantes d'après la recherche de l'item « chocolat »

Méthodes testées: Tri par défaut de JavaScript => tri par Insertion (insertion sort) / Tri rapide (quick sort) => partition de Hoare

Capture d'écran des tests de performance et tableau d'analyse des résultats : Pages suivantes

Indicateurs retenus:

- Total navigation timming

- DOM content loading

- Slowest call timming

- Average call timming

- Response timming

- Recipes.json timming

Solution retenue

Après tests, comparaison et analyse des résultats, l'algorithme de tri rapide (quick sort) s'avère plus performant que celui par insertion (insertion sort), et ce sur quasi l'intégralité des indicateurs retenus.

Dans le contexte précis du site Les Petits Plats, le retiens donc la solution tri rapide (quick sort)

REMARQUES

La performance totale du tri par insertion se situe autour de 300 ms, ce qui est très bon. Par ailleurs, le différentiel varie de 1 à 64 ms selon les indicateurs et le contexte testé, ce qui n'est pas perceptible à l'échelle humaine et donc peu significatif en termes d'expérience utilisateur. D'autre part, lorsque les collections comptent moins de 50 items, l'algorithme de tri par Insertion est plus performant que ceux qui utilisent la méthode de division, tels que le tri fusion ou le tri rapide.

Dans le cas étudié, la collection est composée de 50 items exactement, certains se déclinant en sous-items. Il serait donc intéressant de tester ces deux algorithmes avec plusieurs tailles de collections (50; 500; 5000; 50000) afin de mettre en évidence des écarts de performance significatifs.

A titre d'illustration, voici une comparaison des temps d'exécution pour les principales complexités généralement rencontrées (sur la base arbitraire d'une milliseconde pour une opération élémentaire)

lgn	n	nlgn	n^2
3 ms	10 ms	33 ms	100 ms
7 ms	100 ms	664 ms	10 s
10 ms	1 s	10 s	16 mn 40 s
13 ms	10 s	2 mn 13 s	1 j 3 h 46 mn
17 ms	1 mn 40 s	27 mn 41 s	115 j 17 h
20 ms	16 mn 40 s	5 h 32 mn	31 ans 259 j

Temps d'exécution : $\log n = \log \operatorname{arithmique} \mid n = \operatorname{linéaire} \mid n \log(n) = \operatorname{linéarithmique} \mid n^2 = \operatorname{quadratique}$





Figure 1.a. Performances Insertion Sort (default)

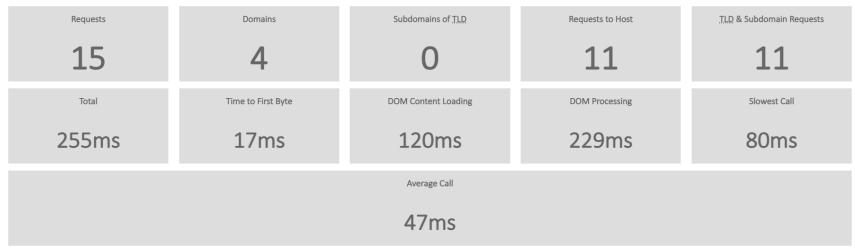


Figure 1.b. Performances Quick Sort



Navigation Timing



Figure 2.a. Performances Insertion Sort (default)

Navigation Timing



Figure 2.b. Performances Quick Sort



FileType	Count	Count Internal	Count External	Initiator Type	Count by Initiator Type	Initiator Type Internal	Initiator Type External
CSS	3	1	2	link	3	1	2
image	3	2	1	img	3	2	1
js	6	6		script	6	6	
font	2		2	CSS	2		2
other	1	1		fetch	1	1	



Figure 3.a. Performances Insertion Sort (default)



FileType	Count	Count Internal	Count External	Initiator Type	Count by Initiator Type	Initiator Type Internal	Initiator Type External
CSS	3	1	2	link	3	1	2
image	3	2	1	img	3	2	1
js	7	7		script	7	7	
font	1		1	css	1		1
other	1	1		fetch	1	1	

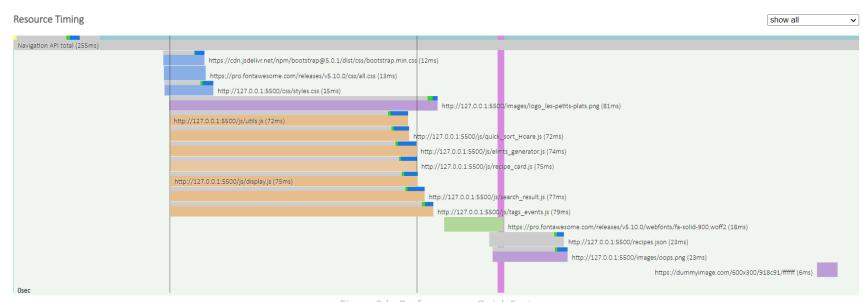


Figure 3.b. Performances Quick Sort



Requests	Domains	Subdomains of TLD	Requests to Host	TLD & Subdomain Requests					
15	4	0	10	10					
Total	Time to First Byte	DOM Content Loading	DOM Processing	Slowest Call					
319ms	13ms	174ms	281ms	135ms					
	Average Call								
57ms									

Figure 1.a. Performances Insertion Sort (default)

Requests	Domains	Subdomains of <u>TLD</u>	Requests to Host	TLD & Subdomain Requests				
15	4	0	11	11				
Total	Time to First Byte	DOM Content Loading	DOM Processing	Slowest Call				
255ms	13ms	144ms	233ms	75ms				
		Average Call						
38ms								

Figure 1.b. Performances Quick Sort



Navigation Timing



Figure 2.a. Performances Insertion Sort (default)

Navigation Timing



Figure 2.b. Performances Quick Sort



FileType	Count	Count Internal	Count External	Initiator Type	Count by Initiator Type	Initiator Type Internal	Initiator Type External
CSS	3	1	2	link	3	1	2
js	7	7		script	7	7	
image	4	2	1	img	3	2	1
image	,	ŭ	•	other	1	1	
font	1		1	CSS	1		1
other	1	1		fetch	1	1	

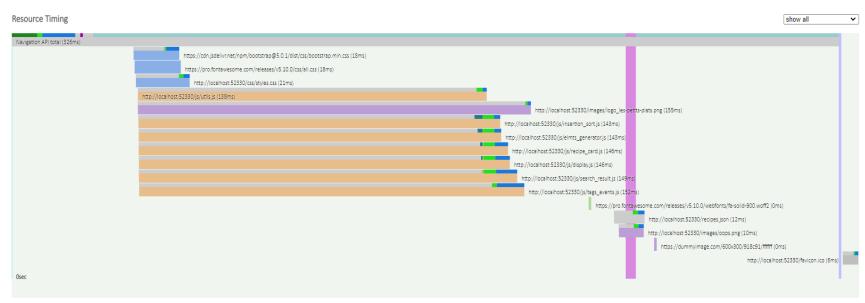


Figure 3.a. Performances Insertion Sort (default)



FileType	Count	Count Internal	Count External	Initiator Type	Count by Initiator Type	Initiator Type Internal	Initiator Type External
CSS	3	1	2	link	3	1	2
image	3	2	1	img	3	2	1
js	7	7		script	7	7	
font	1		1	CSS	1		1
other	1	1		fetch	1	1	

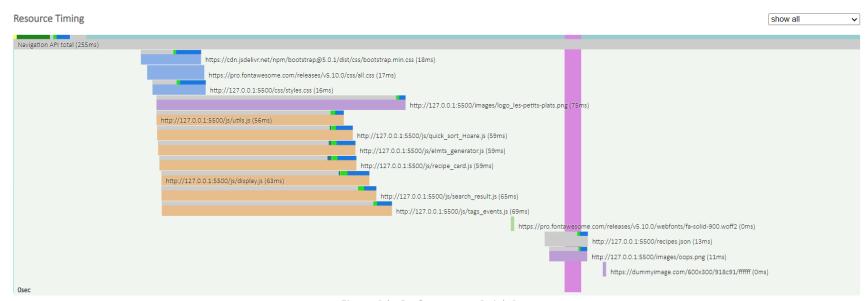


Figure 3.b. Performances Quick Sort



TEST PERFORMANCES | Légende





COMPARAISON PERFORMANCES

		Total Nav timming	DOM content loading	Slowest call	Average call	Response timming	Recipes.json
TEST 1 (mg)	Insertion sort		x	x		x	x
TEST 1 (ms)	Quick sort	x - 35	x - 60	x - 43	x - 10	x + 2	x + 11
	Insertion sort		×	x		x	x
TEST 2 (ms)	Quick sort	x - 64	x - 30	x - 60	x - 19	x - 8	x + 1



Annexe

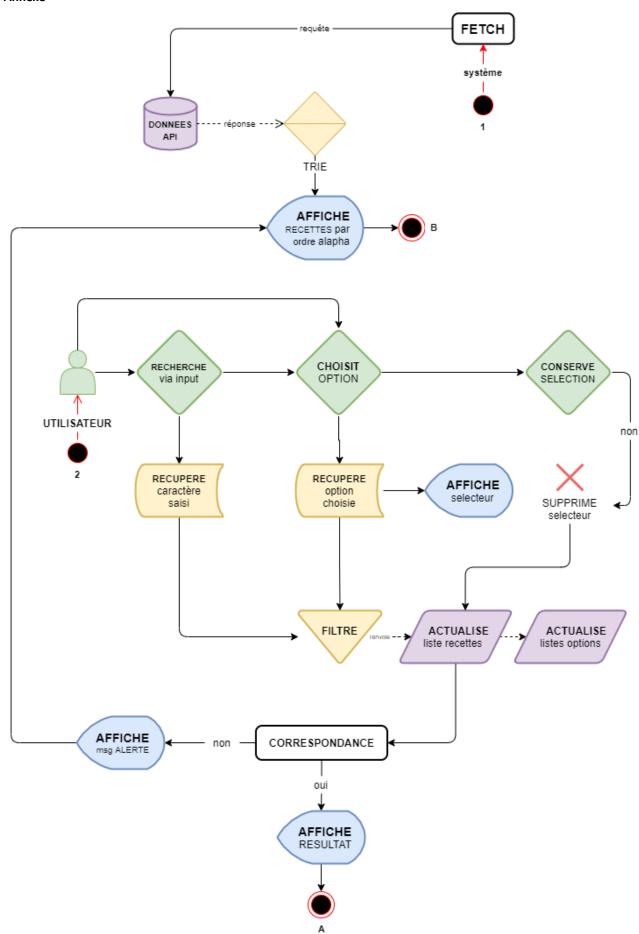


Figure 1 - Diagramme de fonctionnalité



Annexe

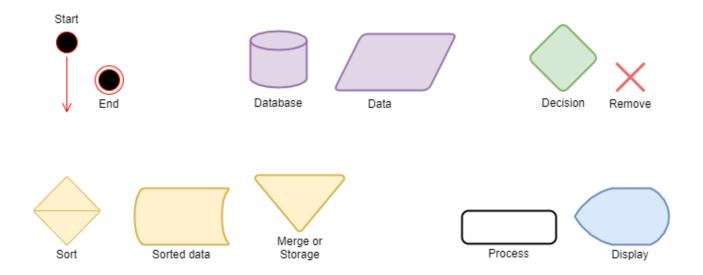


Figure 2 - Légende diagramme de fonctionnalité