

# Fiche d'investigation de fonctionnalité

Fonctionnalité : Recherche par mots clé en 2 étapes Fonctionnalité #2

Problématique: Obtenir les meilleures performances possibles pour une recherche par mot clé, implémentée sur un champ de recherche principal, puis sur les résultats de cette recherche (A) & (Recherche principal) (Recherche avancée)

### Option 1: I handlicb Xfi b'U[cf]h a YXY'fYW YfW Y']bfUffY

FYWYYFWYY"UjUbWjYAKAΘφ..&τφΑτϊΑν•Α΄...\* | cææ•Α&ΛΑσΕΕΗΛΑΛ&@¦&@ΕΑ ææπΑν}Α&@¦&@ε) σΑξατλεγαδεφ σΑξατλεία εξατλεία εξατλεί

#### **Avantages**

Data structures basiques (implémentation plus facile)

#### Inconvénients

Moins bonnes performances

### Option 2: I high guide Xfi b'U[cf]h a YXYfYW YfW Ybcb bb ('Trie tree')

**FYW YfW Y'df]bWdUY'.** A réception des données api, chacune des recettes est mappée dans un arbre de tri. La recherche s'effectue dans cet arbre.

**Recherche avancée :** si la recherche principale est active, un nouvel arbre est construit à partir des résultats, et la recherche avancée s'effectue dans ce nouvel arbre

#### **Avantages**

Meilleures performances si la taille des données croit

# Inconvénients

Au 1er chargement de la page la construction du tree prend quelques millisecondes (il est ensuite socké dans le local storage)

Nombre de characteres minimum à entrer dans le champ principal : 3

Nombre de characteres minimum à entrer dans le champ secondaire (catégories) : 3

### COMPARAISONS CHIFFREES DES PERFORMANCES (utilisant l'api 'performance.now()')

		LINEAR SEARCH	TRIE SEARCH
recherche du mot 'citron': temps de récupération des résultats	FIREFOX	9 milliseconds 6 milliseconds	1 millisecond 0.19 millisecond
recherche du mot 'coco': temps de récupération des résultats	FIREFOX CHROME	10 milliseconds 6.5 milliseconds	1 millisecond 0.30 millisecond
recherche du mot 'rhubarbe': temps de récupération des résultats	FIREFOX	6 milliseconds 4.6 milliseconds	1 millisecond 0.10 millisecond

#### CONCLUSION

Les performances de recherche d'un même mot par les 2 algorithmes présentent des écarts importants, sur un set de données pourtant de petite taille. La recherche non linéaire est clairement la plus performante.

Pour compléter l'analyse, il serait malgré tout nécessaire d'évaluer le temps de construction initiale de l'arbre.

# Solution retenue :

Recherche non linéaire par 'tree trie' (ou 'prefix tree).



# Fiche d'investigation de fonctionnalité

Fonctionnalité: Recherche par mots clé en 2 étapes Fonctionnalité #2

Problématique : Obtenir les meilleures performances possibles pour une recherche par mot clé, implémentée sur un champ de recherche principal, puis sur les résultats de cette recherche 🛱 æ Áæc. \* [ la ( recherche avancée)

# Option 1 : DETAILS DE L' I I] ]gUI]cb'Xfi b'U[ cf]I\ a Y'XY'fYW YfW Y'non `]bfU]fY : PREFIX TRIE

FUNCTION	BIG O 'n' representant la taille des nodes (qui est function du nbre de mots entrés dans le trie
⇒ CHERCHER UN MOT dans le trie	
► Split mot to array	<b>→</b> O(n)
► For Loop : chaque lettre du mot	<b>→</b> O(n)
> node has letter?	<b>→</b> O(1)
> node get letter	<b>→</b> O(1)
► Go to last node (recursion)	
▷ node keys For Loop	<b>→</b> O(n)
suggestions array includes recipe ?	→ O(n)
▷ suggestions push recipe	→ O(1)
$\Rightarrow$ TOTAL	<ul><li>⇒ 4 opérations de O(n)</li><li>⇒ + 3 opérations de O(1)</li></ul>
	> O(n)



# Fiche d'investigation de fonctionnalité

Fonctionnalité : Recherche par mots clé en 2 étapes Fonctionnalité #2

Problématique: Obtenir les meilleures performances possibles pour une recherche par mot clé, implémentée sur un champ de recherche principal, puis sur les résultats de cette recherche (#A ad / \*Base.\* [ | 20 ( recherche avancée)

# Option 1 : DETAILS DE L' I hj`]gUrjcb'Xfi b'U[ cf]h\ a Y'XY'fYW YfW Y``]bfUJfY

FYWYYYWYYdf]bW]dUY`.`ŠæÁ^&@¦&@Á@&&[{]|ãó^}Á;æ••æ;oÁ;æÁ&@æ&`}^Ás^•Á^&^œ^•Ê^}Ás[{]æbæ;oÁ^Á;[oÁs]..æç^&Á|^Ás[}o^\*)`Ás^Ás@æč`^Á^&&^œ^•Ê^}

## DESCRIPTION DU 'TIME COMPLEXITY' de la recherche linéaire

FUNCTION	BIG O 'n' representant la taille des données entrantes	
⇒ POUR CHAQUE RECETTE	<b>→</b> O(n)	
► Chercher dans le nom		
▶ split name to array	<b>→</b> O(n)	
⇒ array filter(word)	<b>→</b> O(n)	
> word includes(term)	→ O(n)	
► Chercher dans la description		
▷ split desc to array	<b>→</b> O(n)	
	→ O(n)	
▷ 2 * regex <b>Test</b> ()	→ 2 * O(n)	
> word.includes(term)	→ O(n)	
► Chercher dans les ingredients		
▶ For each ingredient of array	<b>→</b> O(n)	
	→ O(n)	
> name includes(term)	<b>→</b> O(n)	
⇒TOTAL	$\Rightarrow$ O(n) * 11 opérations de O(n) =>	
	O(n)2	

conclusion : la recherche lineaire devrait se traduire par une complexité de U(n), non U(n2) (qui en fait une compléxité de type quadratique). Pour cela, le code doit être optimisé pour simplifier le nombre d'opérations.