Complexité de « recette » :

```
void Stock::ajout_recette(const std::string &nomrecette, const Recette &recette) {
   Recette nouvelle_recette(nomrecette);
   for (auto it = recette.get_ingredients().debut(); it != recette.get_ingredients().fin(); ++it) {
        nouvelle_recette.ajout_ingredient(it.cle(), it.valeur());
   }
   recettes[nomrecette] = nouvelle_recette;
}
```

```
void Recette::ajout_ingredient(const std::string &nomingredient, int quantite) {
    if (ingredients.contient(nomingredient)) {
        ingredients[nomingredient] += quantite;
    } else {
        ingredients[nomingredient] = quantite;
    }
}
```

Soient r le nombre de recettes dans un ArbreMap<std ::string, Recette> de recettes, n le nombre d'ingrédients dans l'ArbreMap<std ::string, int> d'ingrédients d'une recette.

- 1. Le nom de la recette est ajouté dans l'arbre des recettes. \rightarrow $O(\log r)$
- A) La boucle for parcourt chaque ingrédient de la recette. → O(n)
 B) L'ingrédient est ajouté dans l'arbre des ingrédients de la recette. → O(log n)
 → O(n.log n)

Ainsi, la complexité totale de recette est de O(log r + n.log n).

Complexité de « ajout » :

```
void Stock::ajout(std::string nomingredient, std::string date, int nombre) {
   inventaire[nomingredient][date] += nombre;
}
```

Soient i le nombre d'ingrédients différents dans l'ArbreMap<std ::string, ArbreMap<std ::string, int>> d'un inventaire, d le nombre de dates de péremption associé à un ingrédient dans son ArbreMap<std ::string, int>.

- 1. On recherche au premier niveau de l'arbre. \rightarrow O(log i)
- 2. On insère la date de péremption et la quantité ajoutée dans le sous-arbre. → O(log d)

Ainsi, la complexité totale d'ajout est de O(log i + log d).

Complexité de « retrait » :

```
void Stock::retrait(std::string nomingredient, int nombre) {
   auto entrees = inventaire[nomingredient].debut();

while (entrees) {
    if (nombre <= 0) break;
    if (entrees.valeur() <= nombre) {
        nombre -= entrees.valeur();
        entrees.valeur() = 0;
    } else {
        entrees.valeur() -= nombre;
        nombre = 0;
    }
    ++entrees;
}</pre>
```

La commande « retrait » suit le même chemin que « ajout » mais retire des aliments après une recherche dans un arbre puis un sous-arbre.

Ainsi, la complexité totale de retrait est de O(log i + log d).

Complexité de « recommandation » :

```
std::string Stock::recommander_recette() const {
   std::string date_proche;
   std::vector<std::string> recettes_recommandees;
   for (auto it = recettes.debut(); it != recettes.fin(); ++it) {
        const std::string& nomrecette = it.cle();
        const Recette& recette = it.valeur();
        if (!realisable(recette)) {
           continue;
        std::string date = dateExpiration(recette);
        if (date_proche.empty() || date < date_proche) {</pre>
           date_proche = date;
           recettes_recommandees.clear();
           recettes_recommandees.push_back(nomrecette);
        } else if (date == date_proche) {
           recettes_recommandees.push_back(nomrecette);
   std::string resultat;
   for (const auto& recette : recettes_recommandees) {
        if (!resultat.empty()) {
           resultat += " ";
       resultat += recette;
   return resultat;
```

```
bool Stock::realisable(const Recette &recette) const {
   for (auto it = recette.get_ingredients().debut(); it != recette.get_ingredients().fin(); ++it) {
      const auto& nomingredient = it.ele();
      int qte_necessaire = it.valeur();
      int qte_disponible = 0;

      if (!inventaire.contient(nomingredient)) {
            return false;
      }

      auto sous_it = inventaire[nomingredient].debut();

      while (sous_it) {
            qte_disponible += sous_it.valeur();
            if (qte_disponible >= qte_necessaire) break;
            ++sous_it;
        }

      if (qte_disponible < qte_necessaire) {
            return false;
        }
    }
    return true;
}</pre>
```

- 1. On parcourt toutes les recettes de l'ArbreMap<std ::string, Recette>. $\rightarrow O(r)$
- 2. On parcourt dans dateExpiration chaque ingrédient d'une recette et toutes les dates associées à cet ingrédient. $\rightarrow O(n.d)$
- 3. On parcourt dans realisable chaque ingrédient d'une recette et chaque instance d'un ingrédient dans l'inventaire. $\rightarrow O(n.d)$

Ainsi, la complexité de recommandation est de O(r.n.d).

Complexité de « utilisation » :

```
bool Stock::utiliser_recette(const std::string &nomrecette) {
   if (!recettes.contient(nomrecette)) return false;

   const Recette& recette = recettes[nomrecette];

   if (!realisable(recette)) return false;

   return utilisation(recette);
}
```

```
bool Stock::utilisation(const Recette &recette) {
    auto it = recette.get_ingredients().debut();
   while (it) {
       const auto& nomingredient = it.cle();
       int qte_necessaire = it.valeur();
       auto sous_it = inventaire[nomingredient].debut();
       while (sous_it) {
            if (qte_necessaire <= 0) break;
            if (sous_it.valeur() >= qte_necessaire) {
               sous_it.valeur() -= qte_necessaire;
               qte_necessaire = 0;
            } else {
                qte_necessaire -= sous_it.valeur();
                sous_it.valeur() = 0;
           ++sous_it;
       ++it;
    return true;
```

- 1. On vérifie l'existence de la recette sur un arbre AVL. \rightarrow $O(\log r)$
- 2. On accède à une recette avec comme clé son nom dans un arbre map. \rightarrow $O(\log r)$

- 3. La fonction realisable a déjà été analysé. \rightarrow O(n.d)
- 4. Dans utilisation, on parcourt encore une fois chaque ingrédient d'une recette et chacune des dates associés à chaque ingrédient. $\rightarrow O(n.d)$

Ainsi, la complexité d'utilisation est de $O(log \ r + n.d) = O(n.d)$.

Complexité pour « affichage » :

```
void Stock::affichage() {
   for (auto it = inventaire.debut(); it != inventaire.fin(); ++it) {
      std::cout << it.cle() << " ";
      int total = 0;
      auto v = it.valeur().debut();
      while (v) {
            total += v.valeur();
            ++v;
      }
      std::cout << total << std::endl;
}
std::cout << ";" << std::endl;
}</pre>
```

- 1. On parcourt chaque ingrédient d'un inventaire. $\rightarrow O(i)$
- 2. On parcourt chaque quantité associée à chaque date pour un ingrédient. $\rightarrow O(d)$

Ainsi, la complexité totale d'affichage est de O(i.d).