

Rapport

Un interpréteur pour le langage Kawa

Erwan Lemattre

9 janvier 2024

Table des matières

1	Introduction	3
2	Implémentation minimale	3
3	Extensions	4
3.1	Champs immuables	4
3.2	Visibilités	4
3.3	Déclarations en série	5
3.4	Déclarations avec valeur initiale	5
3.5	Champs statiques	5
3.6	Test de type	5
3.7	Transtypage	6
3.8	Super	6
3.9	Tableaux	6
3.10	Egalité structurelle	6
3.11	"Did you mean 'recursion'?"	6
3.12	Le processus ne peut pas aboutir en raison d'un problème technique	7
3.13	"Missing Semicolon"	7
4	Conclusion	7

1 Introduction

Ce rapport présente le travail réalisé pour la conception d'un interpréteur du langage *Kawa*. L'ensemble de la partie minimale du projet a été réalisée. Une partie des extensions a également été réalisée. Ce rapport est donc organisé en deux parties : la première présentera le travail réalisé pour la partie minimale, la seconde présentera les différentes extensions réalisées.

L'ensemble du code se trouve sur le **Git**. On peut retrouver la partie minimale (sans extensions) dans la branche **Kawa_v1** et la partie avec extensions dans la branche **Kawa_final**.

2 Implémentation minimale

J'ai d'abord commencé par compléter le lexer et le parser. Une fois le parser complété, j'ai compilé puis corrigé les quelques erreurs qu'il pouvait y avoir. Cette partie terminée, j'ai pu commencer à implémenter l'interpréteur.

L'interpréteur gère les différentes instructions et expressions du langage. Les expressions d'opérations sont plutôt simples, on évalue les expressions puis on effectue les opérations. D'autres expressions et instructions demandent plus d'opérations. L'expression **new** doit créer un nouvel objet. Si l'objet n'hérite de rien, on peut créer l'environnement et rendre un nouvel objet avec cet environnement. Si l'objet hérite, on va créer l'objet parent (qui lui-même va créer ses parents s'il en a), on récupère l'environnement de l'objet parent pour y ajouter les attributs de l'objet fils. On peut ensuite rendre le nouvel objet créé.

Une autre partie intéressante de l'interpréteur est l'appel de méthodes. Pour l'appel de méthode on va d'abord rechercher la méthode à partir du nom donné. On peut ensuite appeler *eval_call* avec la méthode, l'objet et les paramètres de la méthode. Il est également nécessaire d'ajouter l'objet lui-même à l'environnement pour permettre l'utilisation du mot clé *this*. On lui donne la clé "*this*" pour pouvoir le récupérer facilement. Enfin il faut ajouter les paramètres de la fonction à l'environnement. Une fois l'environnement de l'appel complet, on peut exécuter la séquence d'instructions de la méthode en utilisation *exec_seq*. Pour terminer avec l'interpréteur j'ai fait quelques modifications supplémentaires comme l'ajout d'une table de hachage pour pouvoir récupérer rapidement les classes à partir du nom de la classe ou encore la possibilité d'afficher tous les types avec **Print**.

Une fois l'interpréteur terminé j'ai pu commencer à le tester. À ce niveau il est possible d'exécuter du code mais une erreur de typage pourrait provoquer un comportement inattendu de l'interpréteur. Je me suis donc ensuite penché sur la vérification des types du programme.

La vérification du typage passe d'abord par la vérification du typage des classes puis par la vérification du *main*. Comme pour l'interpréteur il faut vérifier les instructions et les expressions. Pour la plupart c'est plutôt simple, on vérifie le typage avec *check* et si tout est bon on renvoie le type produit par l'expression ou

unit si c'est une instruction. C'est la cas par exemple pour toutes les opérations binaires. D'autres opérations demandent un peu plus de vérification. C'est le cas de **SET** qui pour un objet doit vérifier que l'objet donné est du même type que la variable ou bien est un sous-type de la variable. De manière similaire, pour l'accès mémoire en notation pointée et l'appel de méthode il faut vérifier que l'attribut est dans la classe ou dans l'une de ses classes mères.

3 Extensions

J'ai implémenté les extensions suivantes :

- Champs immuables
- Visibilités
- Déclarations en série
- Déclarations avec valeur initiale
- Champs statiques
- Test de type
- Transtypage
- Super
- Tableaux
- Egalité structurelle
- "Did you mean 'recursion'?"
- Le processus ne peut pas aboutir en raison d'un problème technique
- "Missing Semicolon"

Ces extensions ont posées plus ou moins de difficultés et ont nécessitées différents changements dans le code. Nous allons revenir sur les différents changements faits pour mettre en place ces extensions.

3.1 Champs immuables

Les champs immuables ont nécessités la modification du typechecker. Il faut en effet vérifier que les accès mémoire sur des attributs *Final* ne se fassent pas avec **SET**. On peut cependant y accéder avec **GET**. C'est pourquoi j'ai créé une exception **Final** qui indique que la variable demandée est final. C'est ensuite à *SET* et *GET* de gérer cette exception (pour *SET* on lève une erreur). L'information qu'une variable est immuable ou non est liée à la visibilité de la variable (voir 3.2).

3.2 Visibilités

La visibilité des attributs a nécessité plusieurs modifications. D'abord j'ai ajouté un type **visibility** qui contient les différentes visibilités possibles pour une variable. Les visibilités qui commencent par un **F** telles que **FPRIVATE** indiquent que l'attribut est immuable (Final). Les variables globales ont une visibilité **UNDEFINED**. Cela permet de traiter les variables globales comme les attributs. Ensuite j'ai ajouté un type **global_def** qui permet de récupérer les attributs et les méthodes.

En effet si on ajoute les mots clés `PRIVATE` et `PROTECTED` et qu'on récupère les attributs puis les méthodes on obtient un conflit à cause des listes. Avec ce système on récupère une liste d'attributs et de méthodes donc plus de conflits. Les attributs et les méthodes sont ensuite triés lorsqu'on récupère une classe. Après ces étapes on revient au comportement qu'on avait avant d'ajouter les visibilitées et il suffit ensuite de vérifier lors de l'accès mémoire qu'on a le droit d'y accéder avec la visibilité associée à la variable.

3.3 Déclarations en série

La déclaration en série se fait grâce au type `var_decl` qui renvoie une liste de déclaration. Si une seule variable est déclarée on renvoie une liste avec un seul élément. Sinon on renvoie une liste de variables qui sera ensuite ajoutée aux déclarations. Il est par conséquent nécessaire d'ajouter une étape pour concaténer toutes les listes récupérées.

3.4 Déclarations avec valeur initiale

Pour la déclaration avec valeur initiale j'ai ajouté une nouvelle instruction **SETDEF** qui permet de traiter les déclarations avec valeur initiale différemment pour les classes. J'ai également ajouté un champs `expr_option` à toutes les variables qui permet de stocker la valeur donnée et qui vaut `None` s'il n'y a pas de valeur initiale. Pour les variables globales il suffit de récupérer les variables avec une expression puis d'ajouter au code un `SET(variable, expression)` (cette opération est réalisée dans le Parser). Ainsi quand le code s'exécute on donne bien une valeur à la variable. Cette méthode ne fonctionne plus avec les classes car dans le cas d'un attribut statique et immuable on ne va pas pouvoir ajouter un `SET` au code pour donner la valeur. C'est la raison pour laquelle j'ai ajouté **SETDEF** qui permet d'ignorer ces paramètres des variables.

3.5 Champs statiques

Un nouveau type de variable a été créé. Il permet de mettre ces variables à part pour les stocker non pas avec les attributs mais dans un champs spécial de la classe. Ils sont ensuite gérés comme une variable globale dans l'interpréteur. Les champs statiques ont pour clé dans l'environnement **NomClasse.attribut**. Comme les variables ne peuvent pas contenir de point on sait que ce nom sera unique dans l'environnement. Cela simplifie l'accès car lorsqu'on a récupéré le nom de la classe et de l'attribut on peut directement y accéder dans l'environnement.

3.6 Test de type

Le test de type ajoute une expression **InstanceOf** qui prend une expression et une chaîne de caractère. On vérifie que la chaîne de caractère est un nom de classe valide et que l'expression est de type `Tclass`. L'interpréteur vérifie ensuite si l'objet ou l'un des parents de l'objet est du type donné.

3.7 Transtypage

Le transtypage ajoute une expression **Cast** qui prend deux expressions. Le nom de classe pour le Cast est une expression et non pas une chaîne de caractères. La raison est qu'une chaîne de caractères cause un conflit avec l'expression parenthésée. J'ai donc choisi de définir le nom de classe du cast par une expression qui doit être *Get (Var classe, ...)* avec "classe" la classe du cast (on vérifie ça dans le typechecker). Une fois ces informations récupérées, le typechecker n'ayant accès qu'au type statique il doit vérifier que la classe du cast est une classe fille ou une classe mère de la classe à cast. Enfin l'interpréteur doit également vérifier que la classe du cast est une classe fille du type dynamique de l'objet. Si toutes ces vérifications sont valides l'interpréteur renvoie l'objet.

3.8 Super

Super est une nouvelle expression. Cette expression fonctionne comme le mot clé *This*. La différence est qu'au lieu de faire référence à l'objet courant ("this" dans l'environnement), cette expression va récupérer "this" puis rendre la classe mère. Ainsi un accès avec Super va rechercher directement dans la classe mère ou ses classes mères.

3.9 Tableaux

Les tableaux sont créés grâce à un nouveau type **TArray a**. Les tableaux sont stockés via les tableaux ocaml. Un tableau est créé à partir d'une taille et d'un type. L'interpréteur va initialiser les éléments du tableau à Null. Pour un tableau à plusieurs dimensions, tous les tableaux sont initialisés et il est possible d'accéder et de donner une valeur directement aux éléments des tableaux. Le typechecker va vérifier que tous les éléments sont du même type. Les opérations sur les tableaux sont donc :

- créer un tableau
- accéder à un élément et récupérer/donner une valeur

3.10 Egalité structurelle

L'égalité structurelle vérifie que les attributs des deux objets ont la même valeur. On parcourt simplement les attributs des objets pour les comparer. Pour les tableaux on fait également un parcours des deux tableaux et on compare tous les éléments.

3.11 "Did you mean 'recursion'?"

Cette extension a été très intéressante à implémenter. Il a fallu trouver un moyen de rechercher le mot le plus proche dans une liste. Pour trouver le mot le plus proche j'ai utilisé la distance de Levenshtein. J'ai créé un module *wordcomp.ml* qui gère les comparaisons dans lequel j'ai implémenté les fonctions nécessaires.

Il suffit ensuite de faire des appels lorsqu'un identifiant n'est pas trouvé dans l'environnement.

3.12 Le processus ne peut pas aboutir en raison d'un problème technique

Cette extension ajoute simplement un champ **Lexeme.position** qui est récupéré via le parser. On peut ensuite récupérer la ligne dans le typechecker et l'afficher en cas d'erreur.

3.13 "Missing Semicolon"

L'interpréteur indique les erreurs de points-virgules et les erreurs d'accolades. Pour cela j'utilise le symbole *error* qui permet d'identifier qu'un symbole n'est pas à un endroit où on l'attend. Si une règle avec une erreur passe alors on lève une exception qui est ensuite récupérée dans *kawai.ml*. Le message d'erreur est ainsi adapté à l'exception levée.

4 Conclusion

Pour conclure, ce projet m'a permis de mettre en application les différentes connaissances que nous a apporté ce cours. La partie minimale n'a pas trop posé de problème. Les extensions m'ont demandé plus de réflexion et beaucoup d'investissement afin de pouvoir produire le résultat souhaité.