

Bilan sur l'étape de conception

Antoine Turkie, Augustin Chenevois, Aurélien Delory, Mihaja
Razafimahefa, Sarah Ramaharobandro

Implémentations nécessaires à l'étape A et B

Conception architecturale

Liste de classes qu'on a créé à l'aide de la grammaire des arbres de syntaxe abstraite pour compléter le package *fr.ensimag.deca.tree* :

- Les sous-classes abstraites directes de Tree avec leurs classes concrètes et leurs attributs :
 - **AbstractDeclField**
 - *DeclField* extends AbstractDeclField
 - Visibility fieldVisibility
 - AbstractIdentifier fieldType
 - AbstractIdentifier fieldName
 - AbstractInitialization fieldInitialization
 - **AbstractDeclMethod**
 - *DeclMethod* extends AbstractDeclMethod
 - AbstractIdentifier methodReturnType
 - AbstractIdentifier methodName
 - ListDeclParam methodParamaters
 - AbstractMethodBody methodBody
 - **AbstractDeclParam**
 - *DeclParam* extends AbstractDeclParam
 - AbstractIdentifier paramType
 - AbstractIdentifier paramName
 - **AbstractMethodBody**
 - *MethodBody* extends AbstractMethodBody
 - ListDeclVar declVar
 - ListInst inst
 - *MethodAsmBody* extends AbstractMethodBody
 - StringLiteral asmBody
- Les sous-classes concrètes de TreeList<> :

- **ListDeclField** extends `TreeList<AbstractDeclField>`
 - **ListDeclMethod** extends `TreeList<AbstractDeclMethod>`
 - **ListDeclParam** extends `TreeList<AbstractDeclParam>`
- Les sous-classes concrètes directes ou indirectes de `AbstractExpr` avec leurs attributs :
 - **Instanceof** extends `AbstractBinaryExpr`
 - `AbstractExpr leftOperand`
 - `AbstractExpr rightOperand`
 - **Cast** extends `AbstractUnaryExpr`
 - `AbstractIdentifier typeAfterCast`
 - `AbstractExpr Operand`
 - **MethodCall** extends `AbstractExpr`
 - `AbstractExpr expr`
 - `AbstractIdentifier identifier`
 - `ListExpr listArgs`
 - **Selection** extends `AbstractLValue`
 - `AbstractExpr thisExpr`
 - `AbstractIdentifier identifier`
 - **This** extends `AbstractExpr`
 - `boolean parsed`
 - **New** extends `AbstractExpr`
 - `AbstractIdentifier nameClass`
 - **Null** extends `AbstractExpr`
 - Les sous-classes concrètes directes ou indirectes de `AbstractInst` :
 - **Return** extends `AbstractInst`
 - `AbstractExpr returnExpr`
 - `String className` : nom de la classe qui possède une méthode qui appelle l'instruction `return`

- `String methodName` : nom de la méthode qui appelle l'instruction `return`

Liste des classes qu'on a créé pour la vérification contextuelle dans le package *fr.ensimag.context* :

- **ObjectType** extends `ClassType` : représente le type prédéfini `Object`, la méthode *boolean isObject()* retourne `true` pour cette classe

Algorithmes et structure de données spécifiques

Dans certaines classes du package *fr.ensimag.context*, nous avons ajouté plusieurs structures de données pour stocker des informations nécessaires à la vérification contextuelle, notamment pour les environnements :

- Dans la classe **EnvironmentExp** :
 - un dictionnaire **HashMap<Symbol, ExpDefinition>** qui permet d'accéder à la définition d'un `Symbol` en $O(1)$, on a également choisi cette structure de donnée car la recherche d'un `Symbol` se fait en $O(1)$ ce qui permet à l'union disjointe de deux environnements d'être plus efficace
 - on a écrit la méthode **stackEnvironment** qui implémente l'empilement de deux `EnvironmentExp` et on a fait une surcharge de la méthode **declare** qui implémente l'union disjointe
- Dans la classe **EnvironmentType** :
 - on a ajouté un attribut **ObjectType OBJECT**, instance de la classe qu'on a créé et on l'a mis dans le dictionnaire qui stocke les `Symbol` et leur `TypeDefinition`
 - on a également ajouté un attribut **AbstractIdentifier objectClassIdentifier** qui correspond l'identifiant de la classe `Object` en `Deca`. Ainsi, nous n'avons pas besoin de créer un nouvel `Identifier` à chaque fois que la classe `Object` était déclarée en tant que superclasse dans un programme `Deca`

- on a implémenté les méthodes **stackOneElement** et **declare** qui implémentent respectivement l'empilement/union disjointe d'un couple dans l'environnement
- Dans la classe **ClassDefinition** :
 - on a ajouté un **constructeur** qui permet de créer une définition spécifique à la classe Object de Deca, c'est à dire qui ajoute la MethodDefinition de equals dans son environnement
 - on a ajouté un attribut **String currentMethodNameForReturn** qui permet au codeGen de return de récupérer la méthode qui l'appelle afin de créer l'étiquette de fin de la méthode. Les attributs String className et String methodName de la classe Return ont été défini dans l'étape B (quand la méthode verifyInst de Return est appelée) où on a accès à la *ClassDefinition currentClass*

Opérations et prédicats sur les domaines d'attribut

Des opérations et des prédicats doivent être définis pour les différentes passes de la vérification contextuelle, ainsi on a implémenter :

- Dans la classe **Type** :
 - La méthode **boolean isSubType(Type potentialParentType)** qui détermine si l'appelant vérifie la relation de sous-typage définie dans le polycopié. On vérifie, dans l'ordre, trois conditions dans cette méthode :
 - si l'instance de Type appelant est une instance de NullType alors la méthode renvoie true

- si l'instance de *Type* appelant et le paramètre *Type potentialParentType* sont tous les deux des instances de *ClassType* alors on appelle la méthode **boolean isSubClassOf(ClassType potentialSuperClass)** qui renvoie le résultat
- si l'instance de *Type* appelant et le paramètre *Type potentialParentType* sont tous les deux des instances du même type, c'est à dire que **boolean sameType(Type otherType)** renvoie true alors le résultat est true

On note qu'on a redéfini les méthode **boolean sameType(Type otherType)** pour les types prédéfinis *IntType*, *FloatType*, *BooleanType*, *VoidType*, *NullType* et *ObjectType* en utilisant l'égalité des noms de leur *Symbol*.

- Dans la classe **ClassType** :
 - La méthode **boolean isSubClassOf(ClassType potentialSuperClass)** a été écrite en respectant la définition de la relation de sous-typage. De plus, une première condition qu'on vérifie est que si l'instance de *ClassType* appelant la méthode est de type *Object* alors le résultat est false. En effet, *Object* ne peut pas être une sous-classe et ainsi lorsqu'on tente de récupérer la superclasse pour appeler de nouveau la méthode, cela ne renvoie pas une erreur.
- Dans la classe **EnvironmentType** :

La méthode **boolean assignCompatible(Type t1, Type t2)** qui détermine la compatibilité pour l'affectation relativement à un *EnvironmentType*. Pour cela, trois conditions ont été vérifiées :

- Si *t1* est une instance de *FloatType* et *t2* une instance de *IntType* alors le résultat est true
- Si *t1* et *t2* sont des instances du même type alors le résultat est true
- Sinon, le résultat est celui renvoyé par *t2.isSubType(t1)*

- La méthode **boolean castCompatible(Type initialType, Type finalType)** qui détermine la compatibilité pour la conversion relativement à un EnvironmentType. Pour cela, deux conditions ont été vérifiées :
 - Si **assignCompatible(initialType, finalType)** renvoie true alors le résultat est true
 - Si **assignCompatible(finalType, initialType)** renvoie true alors le résultat est true
- En ce qui concerne la signature des opérateurs, nous n'avons pas implémenté de méthode mais les conditions qui sont décrites dans le polycopié ont été directement vérifiées au sein des méthodes verify des classes AbstractOpArith, AbstractOpBool, AbstractOpExactCmp, AbstractOpCmp.
- On a également fait une redéfinition exceptionnelle de la méthode *equals* dans la classe **Signature** pour pouvoir vérifier l'égalité entre deux List<Type> en prenant en compte l'ordre des éléments de la liste et en vérifiant l'égalité entre chaque élément de la liste. On note qu'une bonne pratique aurait été de redéfinir également la méthode *hashCode* après une redéfinition de equals mais nous avons oublié de faire cette modification.

Implémentation du this implicite

Afin de permettre l'appel de méthode implicite au sein d'une classe ou la sélection implicite d'un champ, nous avons ajouté :

Dans **DecaParser.G4** :

- Lorsqu'on atteint la règle qui implémente l'appel de méthode implicite, un nouvel arbre de **This** est instancié avec son attribut *boolean parsed* qui vaut false, sa Location est aussi définie et on l'utilise en tant que paramètre de l'arbre **MethodCall** qui est créée.

- Pour la sélection implicite d'un champ, la règle (3.18) qui spécifie l'environnement que ListInst prend en paramètre permet déjà à l'identificateur d'un field d'être reconnu cependant si un paramètre est défini avec le même nom qu'un field, sa définition écrase celle du field dans l'environnement.

Arbre enrichi

Dans le but d'avoir toutes les décorations sur l'arbre abstrait enrichi, on a implémenté ou complété certaines méthodes dans les classes qu'on a créé pour compléter le package *fr.ensimag.deca.tree*

- Dans la classe **Visibility** :
 - on a redéfini les méthodes **String toString()** des deux enum PUBLIC et PROTECTED, cela a été utile pour les fonctions qui implémentent l'affichage de l'arbre enrichi
- Dans la classe **AbstractDeclField** :
 - on a redéfini la méthode **String printNodeLine(PrintStream s, String prefix, boolean last, boolean inlist, String nodeName)** pour que la visibilité soit affichée sur l'arbre enrichi pour un field
- Dans toutes les autres classes qu'on a créé, nous avons redéfini les méthodes **void prettyPrintChildren(PrintStream s, String prefix)** et **void iterChildren(TreeFunction f)** en appelant respectivement à chaque fois les méthodes **void prettyPrint(PrintStream s, String prefix, boolean last)** et **void iter(TreeFunction f)** sur les attributs de la classe
- En ce qui concerne le nœud ConvFloat qu'on ajoute éventuellement dans l'étape B, il s'agit pour chaque instruction d'un setOperand sur l'expression à convertir. En effet une nouvelle instance de **ConvFloat** remplace l'expression.

Implémentations nécessaires à l'étape C

Conception architecturale

Voici les classes que nous avons créé afin de réaliser l'étape de génération de code:

- **CodegenHelper :**
 - Génération de code pour la gestion d'erreur via la fonction **codeGenListError**
 - Calcul de la profondeur de pile maximale afin de pouvoir détecter les dépassements de pile avec seulement deux instructions par blocs (**TSTO** + **BOV**)
 - Implémentation de la méthode equals de la classe **Object**
- **VTable :**
 - Crée la VTable d'une méthode. On récupère la VTable de la classe mère et on ajoute les labels liés aux nouvelles classes. Si une méthode est héritée, on la place au même index dans la VTable que dans la VTable du parent.
 - Attribution d'une adresse relative à **GB** pour chaque VTable
 - Génération du code via les instruction **LEA** et **STORE**
- **ListVTable :**
 - Cette classe contient un dictionnaire, **vTableMap** qui associe à chaque nom de classe sa VTable.

Algorithmes et structure de données spécifiques

En dehors de certaines opérations binaires, presque chaque classe de l'arbre abstrait possède une fonction **codeGenInst(DecacCompiler compiler)** qui génère le code associé à cette classe.

La classe **DecacCompiler** contient le registre que l'on utilise actuellement via la fonction **getRegister()** ainsi qu'une **DValue** utilisée pour les opérations binaires via la fonction **getDVal()**. Le registre est celui dans lequel le résultat de **codeGenInst** doit être enregistré et est initialisé à **R2**. On l'incrmente lorsque l'on doit réaliser des opérations binaires ou on utilise les instructions **PUSH** et **POP** ainsi que le registre **R0** dans le cas où on a plus aucun registre est disponible.

On peut voir cet algorithme dans la classe **AbstractBinaryExpr**, dans la fonction **codeGenInst**.

La génération de code des opérations binaires arithmétiques, booléennes et de comparaisons sont réalisées via la fonction **codeGenBinary(Decac compiler)** qui réalise la génération de code en utilisant **getRegister()** et **getDVal()** comme opérandes, qui ont été auparavant positionnés dans la fonction **codeGenInst** de **AbstractBinaryExpr**.

Aucune variable n'est stockée dans les registres. Ainsi, après la génération de code associée à une instruction, le registre stocké par le compiler redevient toujours **R2**.

La génération de code pour les méthodes se fait de la même manière que celle du main. Cependant, durant cette étape, on enregistre le registre d'indice maximal que l'on a utilisé afin de push les registres d'indice inférieur dans la pile à l'entrée de la méthode et de les restaurer à la sortie. On crée aussi un second **IMAProgram** afin de pouvoir ajouter des instructions au début.