

Projet de Compilation

CHARLET Guillaume GAUTIER Florian

10 avril 2014

Table des matières

1	Description du projet	2
2	Description des différents point à réaliser lors du projet	3
2.1	Analyse syntaxique	3
2.2	Analyse sémantique	4
2.3	Interprétation du Pseudo-Pascal	4
2.4	Traduction en C3A	4
2.5	Interprétation du C3A	5

1 Description du projet

Le projet de compilation consiste à analyser le langage Pseudo-Pascal, à l'interpréter, le traduire en C3A et à écrire un interprète de C3A.

Dans un premier nous devons faire l'analyse syntaxique du langage Pseudo-Pascal afin de récupérer

- les variables globales
- la liste des fonctions et procédures avec leurs arguments, le type éventuel du résultat et leurs corps
- le programme principal

Si le texte données en entrées contient du texte non reconnue par la grammaire du Pseudo-Pascal, nous devons afficher un message d'erreur et arrêter la compilation du programme.

Ensuite, après l'analyse syntaxique nous devons faire l'analyse sémantique afin de vérifier que :

- toute expression est typable
- toute affectation a des membres de même type
- tout appel de fonction ou procédure à des paramètre d'appel qui ont la même suite de types que la suite des paramètre de la fonction ou procédure lors de sa déclaration

Si lors de l'analyse il existe des erreur de sémantique, nous devons afficher un message d'erreur et ne pas continuer la compilation du programme.

Puis, une fois les analyses terminés, nous devons interpréter le code Pseudo-Pascal, et afficher la valeur des variables globales une fois l'interprétation finis.

Enfin, une fois cela fait, nous devons transformer le code Pseudo-Pascal en C3A, puis l'interpréter et afficher la valeurs des variables globales.

Il nous était aussi possible de traduire le C3A vers le Y86, et un "ramasse-miettes" de l'interpréteur du code Pseudo-Pascal afin d'optimiser la mémoire pour la gestions des tableaux.

Pour réaliser ce projet nous devons être par groupe d'au plus 4 étudiants, et nous avons environ 3 semaines pour le faire.

2 Description des différents point à réaliser lors du projet

2.1 Analyse syntaxique

Pour stocker la programme lors de l'analyse syntaxique nous avons créer nos propres structures et fonctions, que nous avons enregistré dans les fichiers `tree_abs.h` et `tree_abs.c`.

Nous avons décider de tous stocker dans un seul arbre, pour cela nous avons créé plusieurs structures :

Afin de définir le type d'une expression nous avons créé la structure `"type_exp"` contenant :

- la profondeur nommé `"depth"` qui contient le nombre d'élément contenue dans le tableaux suivant
- le tableaux nommé `"type"` qui contient le type d'une expression (utilise une énumération `"type_expression"` `T_array`, `T_bool`, `T_int`) Par exemple :
- pour un entier `"depth"` vaut 1 et `"type"` vaut `T_int`
- pour un tableaux de tableaux de boolean `"depth"` vaut 3 et `"type"` vaut `T_array`, `T_array`, `T_bool`

Pour stocker l'arbre nous avons créé la structure `"tree"` contenant :

- une définition nommé `"def"` qui permet de savoir à quoi vont correspondre ces fils et quel opération nous devons faire dessus, utilise une énumération `"define"` contenant la liste définitions possible
- un type nommé `"type"` qui permet de définir le type de l'expression
- le nombre de fils nommé `"nb_sons"` qui permet de savoir combien il a de fils
- un tableaux de fils nommé `"sons"` qui contient les fils

Pour contenir la définition d'une variable nous avons créé la structure `"var"` contenant :

- un nom nommé `"name"` contenant le nom de la variable
- un type nommé `"type"` qui correspond au type de la variable

Pour contenir les valeurs constante dans le programme nous avons créé la structure `"val"` contenant :

- une définition nommé `"def"` qui permet de savoir si c'est un nombre, une variable ou un boolean (`true` ou `false`) et qui utilise une énumération `"type_value"` `Bool`, `Int`, `Var`
- un paramètre nommé `"param"` qui contient sous la forme d'entier soit le nombre ou le boolean, ou sous la forme d'une chaîne de caractère le nom de la variable

Ensuite nous avons créé plusieurs fonctions afin d'utiliser ces structures qui sont appelées lors de l'analyse syntaxique afin de récupérer toutes les informations.

2.2 Analyse sémantique

Pour l'analyse sémantique nous avons créé des fonctions dans `tree_abs.c` qui permettent de faire l'analyse du code.

Pour cela une fois l'analyse syntaxique finie il suffit d'appeler la fonction "analyze" avec en paramètre l'arbre généré par l'analyse syntaxique et qui retourne le nombre d'erreur sémantique dans le programme.

Si lors de l'analyse il y a une ou plusieurs erreurs alors nous affichons de quel type d'erreur dont il s'agit et les opérations qui provoquent cette erreur.

2.3 Interprétation du Pseudo-Pascal

Pour l'interpréteur du code en Pseudo-Pascal nous avons créé nos propres structures et fonctions, que nous avons enregistré dans les fichiers `interp.h` et `interp.c`.

Nous avons alors défini une structure "env" pour contenir les variables, elle contient :

- le nom de la variable nommé "name"
- le type de la variable nommé "type"
- la valeur nommée "value"
- l'élément suivant nommé "next"

Et pour stocker les valeurs des tableaux nous avons créé la structure "heap" contenant :

- les adresses nommées "address" sous la forme d'un tableau d'entier
- la taille des tableaux nommée "size" sous la forme d'un tableau d'entier
- les cellules de chaque tableau nommées "memory" sous la forme d'un tableau d'entier
- la première case disponible du tableau des adresses nommée "last_address"
- la première case disponible du tableau des cellules nommée "last_memory"
- le nombre d'erreur d'accès mémoire nommé "error"

Puis nous avons créé plusieurs fonctions afin d'utiliser ces structures qui sont appelées lors de l'interprétation du code Pseudo-Pascal.

2.4 Traduction en C3A

Pour la traduction du code en Pseudo-Pascal en C3A nous avons créé nos propres structures et fonctions, que nous avons enregistré dans les fichiers `translate.h` et `translate.c`.

Nous avons alors défini une structure "cell" qui correspond à une ligne de code C3A, contenant :

- l'étiquette nommé "name"
- l'opération C3A nommé "def" qui utilise une énumération "c3a" contenant la liste des opérations C3A
- l'argument 1 nommé "arg1"
- l'argument 2 nommé "arg2"
- la destination nommé "res"

Et une structure "list" qui contient la première et la dernière cellule C3A de la liste.

Puis nous avons créé plusieurs fonctions afin d'utiliser ces structures qui sont appelé lors de la traduction du code Pseudo-Pascal en C3A.

2.5 Interprétation du C3A

aa