

## Traduction des langages

### Arbre syntaxique abstrait, table des symboles et résolution des identifiants

#### Objectif :

- Définir l'AST (Abstract Syntax Tree) pour le langage RAT
- Comprendre le traitement réalisé par la passe de résolution des identifiants
- Comprendre l'intérêt de la table des symboles
- Définir la nouvelle structure d'arbre obtenue après la passe de résolution des identifiants
- Définir les actions à réaliser par la passe de résolution des identifiants

## 1 Le langage Rat

### 1.1 Grammaire du langage RAT

- |   |                                    |
|---|------------------------------------|
| 1. $PROG' \rightarrow PROG\$$                           | 17. $TYPE \rightarrow int$         |
| 2. $PROG \rightarrow FUN\ PROG$                         | 18. $TYPE \rightarrow rat$         |
| 3. $FUN \rightarrow TYPE\ id\ (DP)\ \{IS\ return\ E;\}$ | 19. $E \rightarrow call\ id\ (CP)$ |
| 4. $PROG \rightarrow id\ BLOC$                          | 20. $CP \rightarrow \Lambda$       |
| 5. $BLOC \rightarrow \{IS\}$                            | 21. $CP \rightarrow E\ CP$         |
| 6. $IS \rightarrow I\ IS$                               | 22. $E \rightarrow [E / E]$        |
| 7. $IS \rightarrow \Lambda$                             | 23. $E \rightarrow num\ E$         |
| 8. $I \rightarrow TYPE\ id = E;$                        | 24. $E \rightarrow denom\ E$       |
| 9. $I \rightarrow id = E;$                              | 25. $E \rightarrow id$             |
| 10. $I \rightarrow const\ id = entier;$                 | 26. $E \rightarrow true$           |
| 11. $I \rightarrow print\ E;$                           | 27. $E \rightarrow false$          |
| 12. $I \rightarrow if\ E\ BLOC\ else\ BLOC$             | 28. $E \rightarrow entier$         |
| 13. $I \rightarrow while\ E\ BLOC$                      | 29. $E \rightarrow (E + E)$        |
| 14. $DP \rightarrow \Lambda$                            | 30. $E \rightarrow (E * E)$        |
| 15. $DP \rightarrow TYPE\ id\ DP$                       | 31. $E \rightarrow (E = E)$        |
| 16. $TYPE \rightarrow bool$                             | 32. $E \rightarrow (E < E)$        |

### 1.2 Exemple

```
bool less ( rat a rat b ){
    return ((num a * denom b ) < ( num b * denom a ));
}
```

```
prog{
    rat a = [3/4];
    rat b = [4/5];
    const n = 5;
```

```

int i = 0;
while(i < n){
  a = (a + a);
  b = (b * b);
  i = (i + 1);
}
if(call less(a b)){print a;} else {print b;}
}

```

## 2 Structure de l'AST pour RAT

▷ Exercice 1 Définir la structure de l'AST pour RAT

## 3 Passe de résolution des identifiants

Nous rappelons qu'un compilateur fonctionne par passes, chacune d'elle réalisant un traitement particulier (gestion des identifiants, typage, placement mémoire, génération de code,...). Chaque passe parcourt, et potentiellement modifie, l'AST.

La première passe est une passe de résolution des identifiants. C'est elle qui vérifie la bonne utilisation des identifiants. En particulier, dans le cas du langage RAT, c'est elle qui vérifie que :

- tout identifiant utilisé est bien déclaré ;
- les identifiants ne sont pas déclarés deux fois dans le même bloc ;
- les identifiants sont utilisés correctement (les constantes et fonctions ne sont pas modifiées, par exemple)
- ...

Pour réaliser cette passe, nous avons besoin d'une table des symboles : structure de données associant aux identifiants leurs informations.

### 3.1 Table des symboles

L'interface du module Tds utilisé en TP est la suivante :

```

type info =
  | InfoConst of int adresse et plus loin
  | InfoVar of typ * int * string
  | InfoFun of typ * typ list

type tds

type info_ast ← pointeur sur une info.

(* Création d'une table des symboles à la racine *)
val creerTDSMere : unit -> tds

(* Création d'une table des symboles fille *)
(* Le paramètre est la table mère *)
val creerTDSFille : tds -> tds

```

```

(* Ajoute une information dans la table des symboles locale *)
(* tds : la tds courante *)
(* string : le nom de l'identificateur *)
(* info : l'information à associer à l'identificateur *)
(* retour : unit *)
val ajouter : tds -> string -> info_ast -> unit

(* Recherche les informations d'un identificateur dans la tds locale *)
(* Ne cherche que dans la tds de plus bas niveau *)
val chercherLocalement : tds -> string -> info_ast option

(* Recherche les informations d'un identificateur dans la tds globale *)
(* Si l'identificateur n'est pas présent dans la tds de plus bas niveau *)
(* la recherche est effectuée dans sa table mère et ainsi de suite *)
(* jusqu'à trouver (ou pas) l'identificateur *)
val chercherGlobalement : tds -> string -> info_ast option

(* Affiche la tds locale *)
val afficher_locale : tds -> unit

(* Affiche la tds locale et récursivement *)
val afficher_globale : tds -> unit

(* Créer une information à associer à l'AST à partir d'une info *)
val info_to_info_ast : info -> info_ast

(* Récupère l'information associée à un noeud *)
val info_ast_to_info : info_ast -> info

(* Modifie le type si c'est une InfoVar, ne fait rien sinon *)
val modifier_type_info : typ -> info_ast -> unit

(* Modifie les types de retour et des paramètres si c'est une InfoFun, ne fait rien sinon *)
val modifier_type_fonction_info : typ -> typ list -> info_ast -> unit

(* Modifie l'emplacement (dépl, registre) si c'est une InfoVar, ne fait rien sinon *)
val modifier_adresse_info : int -> string -> info_ast -> unit

```

### 3.2 Structure de l'AST post passe de résolution des identifiants

La passe de résolution des identifiants réalise des vérifications mais prépare également les passes suivantes. Elles auront besoin d'avoir accès aux informations des identifiants, il faut donc modifier l'AST de façon à rendre ces informations accessibles.

▷ **Exercice 2** Définir la structure de l'AST post passe de résolution des identifiants.

### 3.3 Actions à réaliser lors de la passe de résolution des identifiants

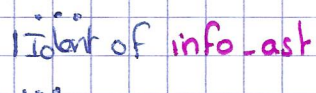
▷ **Exercice 3** Définir les actions à réaliser lors de la passe de résolution des identifiants.



→ Définir l'arbre abstrait pour manipuler le langage RAT. (en CamP)

- | Déclaration of  $\text{typ} \times \text{string} \times \text{expression}$
- | Affichage of  $\text{string} \times \text{expression}$
- | Constante of  $\text{string} \times \text{int}$
- | Affichage of  $\text{expression}$
- | Conditionnelle of  $\text{expression} \times \text{bloc} \times \text{bloc}$
- | Tant...Que of  $\text{expression} \times \text{bloc}$
- and  $\text{typ} = \text{Bool} \mid \text{Int} \mid \text{Rat} \mid \text{Undefined}$
- and  $\text{expression} =$ 
  - | Rationnel of  $\text{expression} \times \text{expression}$
  - | Ident of  $\text{string}$
  - | Numérateur of  $\text{expression}$
  - | Dénominateur of  $\text{expression}$
  - | True
  - | False
  - | Entier
  - | Expression Binaire of  $\text{expression} \times \text{opérateur binaire} \times \text{expression}$
  - | Call of  $\text{string} \times \text{expression list}$
- and  $\text{opérateur binaire} = \text{Plus} \mid \text{Moins} \mid \text{Inf} \mid \text{Egu}$

) ⚠ p 73 poly cours  
TDS par bloc.





### → Exercice 3: Code pour la passe sur les identifiants

( programme → programme )

```
let analyser_tds (Prog (PF, Bloc Pi)) =  
  let tds = creerTDS () in  
  let nff = analyser_tds_fonctions PF tds in  
  let nfi = analyser_tds_instructions Pi tds in  
  Prog (nff, Bloc nfi)
```

instruction → tds → instruction

```
let rec analyse_tds_instruction i tds =  
  match i with
```

! Declaration (t, n, e) →

match chercher\_localement tds n with

! Some \_ → raise (Double Declaration n)

! None → let i = InfoVar (Undefined, 0, "") in

let ia = info\_to\_info\_out i in let ne = analyser\_tds\_expression i n  
ajouter\_tds n ia;

Declaration (t, ia, analyser\_tds\_expression tds e)

! Affectation (n, e) →

ne car sinon  $x = x + 1$  marche

match chercher\_globalement tds n with

! None → raise (Pas Declaree n)

! Some i → vérifier que c'est une variable

↳ Affecter (i, analyser\_expression)

! Constante (n, et) → chercher\_localement

Some → crée

None → Ajoute à tds en créant InfoConst et renvoyer empty

! Affichage → Affichage (analyser e)

Dans analyse nouveau bloc, nouvelle table de fille