

## Chapitre 8 : Contrôle de type

### 8.1 Les systèmes de typage

#### Exemple d'un contrôle de type simple

Syntaxe d'un langage rudimentaire :

```
 $P \rightarrow D ; \text{begin } I \text{ end}$   
 $D \rightarrow D ; D \mid \text{id} : T$   
 $T \rightarrow \text{char} \mid \text{int} \mid \text{boolean} \mid \text{array}[\text{nb}] \text{ of } T \mid -T$   
 $\mid \text{function } T \text{ to } T$   
 $E \rightarrow \text{literal} \mid \text{nb} \mid E = E \mid E(E) \mid F$   
 $F \rightarrow \text{id} \mid E[E] \mid E-$   
 $I \rightarrow F := E \mid \text{if } E \text{ then } I \text{ fi} \mid \text{while } E \text{ do } I \text{ od} \mid I ; I$ 
```

- **Exemple de programme :**  
**clef : -int ; ok : boolean;**  
**begin ok := clef - = 2000 ; if ok then clef- := 1 end**

La grammaire est ambiguë. On peut utiliser des règles d'associativité. Le bloc **begin...end** permet de lever l'ambiguïté entre déclarations et instructions. La variable  $F$  désigne les expressions assignables.

- **Type des identificateurs :** Au moyen d'un attribut synthétisé  $T.type$ .

```
 $P \rightarrow D ; \text{begin } I \text{ end}$   
 $D \rightarrow D ; D$   
 $D \rightarrow \text{id} : T \{ \text{addtype}(\text{id. ent}, T.type) \}$   
 $T \rightarrow \text{char} \{ T.type := \text{char} \}$   
 $T \rightarrow \text{int} \{ T.type := \text{int} \}$   
 $T \rightarrow \text{boolean} \{ T.type := \text{boolean} \}$   
 $T \rightarrow \text{array}[\text{nb}] \text{ of } T \{ T.type := \text{array}(\text{num.val}, T1.type) \}$   
 $T \rightarrow -T \{ T.type := \text{pointer}(T1.type) \}$   
 $T \rightarrow \text{function } T \text{ to } T \{ T.type := T1.type \rightarrow T2.type \}$ 
```

La procédure  $\text{addtype}(\text{id. ent}, T.type)$  ajoute l'information relative au type de l'identificateur dans la table des symboles.

- **Type des expressions :** Au moyen d'un attribut synthétisé.

```
 $E \rightarrow \text{literal} \{ E.type := \text{char} \}$   
 $E \rightarrow \text{nb} \{ E.type := \text{int} \}$   
 $E \rightarrow E = E \{ E.type := \text{if } E1.type = E2.type \langle \text{erreur} \rangle$   
 $\text{then } \text{boolean} \text{ else } \text{erreur} \}$   
 $E \rightarrow E(E) \{ E.type := \text{if } E2.type = s \text{ and}$ 
```

---

```
E1.type = s → t then t else erreur }  
E → F {E.type := F.type }  
F → id {F.type := lookup(id.ent) }  
F → E[E] {F.type := if E2.type = int and  
E1.type = array(s, t) then t else erreur }  
F → E- {F.type := if E1.type = pointer(t) then t else erreur }
```

La fonction *lookup(id.ent)* retourne le type de l'identificateur trouvé dans la table des symboles. On ne vérifie pas la validité de l'indice dans le tableau (contrôle dynamique).

- **Type des instructions** : au moyen d'un attribut synthétisé *I.type*.

```
I → F := E {I.type := if F.type = E.type  
then void else erreur }  
I → if E then I fi {I.type := if E.type = boolean  
then I1.type else erreur }  
I → while E do I od {I.type := if E.type = boolean  
then I1.type else erreur }  
I → I ; I {I.type := if I1.type = I2.type = void  
then void else erreur }
```

Les fonctions à plusieurs arguments peuvent être traitées au moyen des types produits.