Construction d'analyseurs syntaxique

2 : Exemple de la calculette | Construction d'analyseurs syntaxiqu

2 : Exemple de la calculet

Construction d'analyseurs syntaxiques (An introduction to parsing) TL2 Ensimag 1A 2020-2021

Chapitre 2 Exemple de la calculette

 $\begin{array}{c} {\tt Xavier.Nicollin@grenoble-inp.fr} \\ {\tt \it thanks} \ \ {\tt Sylvain \ Boulm\'e} \end{array}$

Objectifs du chapitre

- Illustrer la notion d'interpréteur introduite au chapitre 1
- Spécifier la calculette que vous allez réaliser en TP

Spécification informelle

- Entrée : séquence de calculs (expressions arithmétiques entières), chacun suivi de '?'
- Possibilité de faire référence au résultat d'un calcul antérieur via '#n' où n est le numéro du calcul
- Arrêt sur la première erreur (plus simple à implémenter)

Démo

Construction d'analyseurs syntaxique

2 : Evemple de la calculette Co

e Construction d'analyseurs syntaxiques

: Exemple de la calculet

Lexicographie

Rappel terminal de la BNF = token = langage régulier

$$\begin{array}{ll} \textbf{Singletons} & \textbf{PLUS} \stackrel{def}{=} \{\text{`+'}\} & \textbf{MINUS} \stackrel{def}{=} \{\text{`-'}\} & \textbf{MULT} \stackrel{def}{=} \{\text{`*'}\} \\ \textbf{DIV} \stackrel{def}{=} \{\text{'/'}\} & \textbf{QUEST} \stackrel{def}{=} \{\text{`?'}\} & \textbf{OPAR} \stackrel{def}{=} \{\text{`(')}\} & \textbf{CPAR} \stackrel{def}{=} \{\text{`)'}\} \\ \end{array}$$

 $\textbf{Langages infinis} \quad \texttt{NAT} \stackrel{\textit{def}}{=} \{ \texttt{`0'}, \dots, \texttt{`9'} \}^+ \qquad \quad \texttt{CALC} \stackrel{\textit{def}}{=} \{ \texttt{`\#'} \}. \texttt{NAT}$

Séparateurs 'u', tabulation, fin de ligne

Notations sur les listes dans la sémantique

But représenter "liste de résultats des calculs"

- ► Ensemble des listes d'entiers relatifs noté L
- ▶ La taille d'une liste $\ell \in \mathbb{L}$ est un entier naturel noté $|\ell|$
- ► Liste vide notée [] de taille |[]| = 0
- ▶ Si $\ell \in \mathbb{L}$ et $i \in [1, |\ell|]$, alors $\ell[i] \in \mathbb{Z}$ est le i-ème élément de ℓ NB " $\ell[i]$ " opération partielle non-définie si $i \notin [1, |\ell|]$
- ▶ Si $\ell \in \mathbb{L}$ et $n \in \mathbb{Z}$, alors $\ell \oplus n \in \mathbb{L}$ est la liste obtenue en ajoutant n à la fin de ℓ On a $|\ell \oplus n| = |\ell| + 1$ et $(\ell \oplus n)[i] = \text{si } i \leq |\ell|$ alors $\ell[i]$ sinon n

nstruction d'analyseurs syntaxique

a calculette | Construction d'analyseurs

4 2 : Exemple de la calculet

BNF attribuée

Profils input↑L et exp↓L↑Z

NAT[↑]N et CALC[↑]N (retourne valeur de l'entier lu en base 10)

```
\begin{array}{lll} \text{input} \uparrow \ell & ::= & \epsilon & \ell := [] \\ & \mid \text{input} \uparrow \ell_0 \text{ exp} \downarrow \ell_0 \uparrow n \text{ QUEST} & \ell := \ell_0 \oplus n \end{array} \begin{array}{lll} \text{exp} \downarrow \ell \uparrow n & ::= & \text{NAT} \uparrow n \\ & \mid & \text{CALC} \uparrow i & n := \ell[i] \\ & \mid & \text{exp} \downarrow \ell \uparrow n_1 \text{ PLUS exp} \downarrow \ell \uparrow n_2 & n := n_1 + n_2 \\ & \mid & \text{exp} \downarrow \ell \uparrow n_1 \text{ MINUS exp} \downarrow \ell \uparrow n_2 & n := n_1 - n_2 \\ & \mid & \text{exp} \downarrow \ell \uparrow n_1 \text{ MULT exp} \downarrow \ell \uparrow n_2 & n := n_1 \times n_2 \\ & \mid & \text{exp} \downarrow \ell \uparrow n_1 \text{ DIV exp} \downarrow \ell \uparrow n_2 & n := n_1 / n_2 \\ & \mid & \text{MINUS exp} \downarrow \ell \uparrow n_0 & n := -n_0 \\ & \mid & \text{OPAR exp} \downarrow \ell \uparrow n \text{ CPAR} \end{array}
```

Table de priorités (precedence)

niveau 2 (priorité min) associatif à gauche MINUS binaire
niveau 1 associatif à gauche MULT binaire
DIV binaire
niveau 0 (priorité max) MINUS unaire

Exo 1 Donner arbre d'analyse de "1+2*3?_{uu}-4+#1*#1?" Donner la sémantique associée

5/6

6/6