

Parser LL

Parser top-down per riconoscimento di costrutti “if-then-else”

Introduzione

L'obiettivo del parser di cui segue è quello di riconoscere la corretta scrittura e nidificazione di costrutti condizionali “if-then-else”, mostrando a fine elaborazione quali siano i punti di inizio di ciascun costrutto e, nel caso, quali termini non siano validi e riconosciuti dalla grammatica adottata.

Grammatica

1. $\langle \text{All} \rangle ::= \langle \text{Text} \rangle \$$
2. $\langle \text{Text} \rangle ::= \langle \text{IfteConstruct} \rangle \langle \text{Text} \rangle \mid \text{notIfte} \langle \text{Text} \rangle \mid \epsilon$
3. $\langle \text{IfteConstruct} \rangle ::= \text{if notIfte then} \langle \text{Block} \rangle \langle \text{OptElse} \rangle \text{endif}$
4. $\langle \text{Block} \rangle ::= \langle \text{IfteConstruct} \rangle \mid \text{notIfte}$
5. $\langle \text{OptElse} \rangle ::= \text{else} \langle \text{Block} \rangle \mid \epsilon$

I simboli terminali sono: if, then, else, endif, notIfte.

First Sets:

- All : { notIfte, if, ϵ }
- Text : { notIfte, if, ϵ }
- Ifte : { if }
- Block : { notIfte, if }
- OptElse : { else, ϵ }

Follow Sets:

- All : { \$ }
- Text : { \$ }
- Ifte : { notIfte, if, else, endif }
- Block : { else, endif }
- OptElse : { endif }

La grammatica è LL(1), poiché non sono presenti ambiguità nelle produzioni della grammatica adottata.

Parsing Table

	if	then	else	notIfte	endif	\$
All	R0	Error	Error	R0	Error	R7
Text	R1	Error	Error	R2	Error	R7
IfteConstruct	R3	Error	Error	Error	Error	Error
Block	R4	Error	Error	R5	Error	Error
OptElse	Error	Error	R6	Error	R7	Error

Implementazione

Il parser LL è stato implementato in Python 2.7 e utilizza un sistema di indicizzazione per ciascuno dei vari token, regole e routines semantiche per districarsi nell'analisi: a ciascuna di queste viene data una tag per la tipologia (Terminale, Regola, Routine) e un corrispondente indice univoco all'interno della classe previamente specificata per distinguere ogni passaggio.

Per esempio: (*Rule*, *N_IFTE*) è una coppia (int, int) che sta a indicare che stiamo trattando una regola e precisamente quella relativa al costrutto "if-then-else".

Sulla base di queste indicazioni il metodo che si occupa dell'analisi sintattica può gestire lo stack, che, in base al contenuto della parsing table sopra citata e delle regole (comprehensive di routine semantiche dove necessario) sostituirà ogni regola con le derivazioni adeguate e proseguirà nell'analisi.

Output

Di seguito gli output relativi ai corrispondenti input inseriti nel programma. Per ogni file di testo viene specificato se vengono trovati costrutti "if-then-else" o meno e, nel caso, si indica la posizione della parola con cui inizia il costrutto. Nel caso di errore viene notificata la posizione dell'elemento che non rispetta la grammatica somministrata.

- "abcdef", solo testo:
Number of 'if' constructs recognised: 0.
No if constructs found.
- "if ciao then come else stai endif", if-then-else semplice:
Number of 'if' constructs recognised: 1.
If construct number 1 found at 1.



- "if proviamo then un else così endif testo in mezzo if perchè then si endif", if separati da testo:
Number of 'if' constructs recognised: 2.
If construct number 1 found at 1.
If construct number 2 found at 11.
- "testo all'inizio if prova then if questo then è nidificato endif else continua endif", testo iniziale e if nidificati:
Number of 'if' constructs recognised: 1.
If construct number 1 found at 3.
- "stavolta sbaglio then apposta endif", if mancante all'inizio:
Error: unexpected value (token index:3) at word n° 3.
- "if ultima then if prova then vedere else cosa endif else funziona", endif mancante al termine del costrutto:
Error: unexpected value (token index:5) at word n° 12.