

LL-SLR-LR-LALR

Testo

Una grammatica per il linguaggio di stringhe che iniziano con una sequenza di a e terminano con una sequenza di b di lunghezza inferiore o al più uguale a quella iniziale delle a.

Formalizzazione

$$L = \{a^n \gamma b^m \mid n \geq m \geq 0, \\ (\gamma = x\gamma' \Rightarrow x \notin \{a,b\}), (\gamma = x\gamma' z \Rightarrow x, z \notin \{a,b\}),\}$$

Le Grammatiche

Semplificazione

$$L = \{a^n \gamma b^m \mid n \geq m \geq 0, \gamma = \lambda\}$$

Una prima grammatica

$$\begin{aligned} G1: S &::= B A \\ B &::= a B \mid \text{eps} \\ A &::= a A b \mid \text{eps} \end{aligned}$$

Una seconda grammatica

$$\begin{aligned} G2: S &::= a S b \mid B \\ B &::= a B \mid \text{eps} \end{aligned}$$

Una terza grammatica

$$\begin{aligned} G3: S &::= a S \mid A \\ A &::= a A b \mid \text{eps} \end{aligned}$$

G1: Analisi

```
G1: S ::= B A  
        B ::= a B | eps  
        A ::= a A b | eps
```

Procedimento di Analisi

Analisi per LL(1)?

- sappiamo già che L non LL(k) per alcun K

Analisi per SLR?

- e se fallissimo (dobbiamo rifare tutto per LALR ...)

Analisi per LALR?

- e se fallissimo (come sopra...)
- e poi non conosciamo la tecnica per farlo direttamente

G1: Analisi LR-LALR-SLR

```
G1: S ::= B A  
      B ::= a B | eps  
      A ::= a A b | eps
```

collezione LR(1)

```
I0 =
```

```
{S'->.S/$, S->.BA/$, B->.aB/a/$, B->./a/$}
```

```
-- conflitto S3/R4
```

Conclusione

```
G1 ∉ SLR(1) ⊂ LALR(1) ⊂ LR(1)
```

G2: Analisi LR-LALR-SLR

G2: $S ::= a \ S \ b \mid B$
 $B ::= a \ B \mid \epsilon$

collezione LR(1)

I0=

$\{S' \rightarrow .S/\$, S \rightarrow .aSb/\$, S \rightarrow .B/\$, B \rightarrow .aB/\$, B \rightarrow ./\$\}$

I1=G(0,S)=

$\{S' \rightarrow S./\$ \}$

I2=G(0,a)=

$\{S \rightarrow a.Sb/\$, B \rightarrow a.B/\$, S \rightarrow .aSb/b, S \rightarrow .B/b, B \rightarrow .aB/b/\$, B \rightarrow ./b/\$ \}$

I3=G(0,B)=

$\{S \rightarrow B./\$ \}$

I4=G(2,S)=

$\{S \rightarrow aS.b/\$ \}$

I5=G(2,B)=

$\{B \rightarrow aB./\$, S \rightarrow B./b \}$

G2: Analisi - continua

collezione LR(1) -continua

G2: $S ::= a \ S \ b \mid B$
 $B ::= a \ B \mid \epsilon$

I6=G(2,a)=

$\{S \rightarrow a.Sb/b, B \rightarrow a.B/b/\$, S \rightarrow .aSb/b, S \rightarrow .B/b,$
 $B \rightarrow .aB/b/\$, B \rightarrow ./b/\$\}$

I7=G(4,b)=

$\{S \rightarrow aSb./\$ \}$

I8=G(6,S)=

$\{S \rightarrow aS.b/b \}$

I9=G(6,B)=

$\{B \rightarrow aB./b/\$, S \rightarrow B./b \}$

-- conflitto R1/R2

Conclusione

$G2 \notin SLR(1) \subset LALR(1) \subset LR(1)$

G3: Analisi LR-LALR-SLR

G3: $S ::= a \ S \mid A$
 $A ::= a \ A \ b \mid \epsilon$

collezione LR(1)

I0=

$\{S' \rightarrow .S/\$, S \rightarrow .aS/\$, S \rightarrow .A/\$, A \rightarrow .aAb/\$, A \rightarrow ./\$\}$

I1=G(0,S)=

$\{S' \rightarrow S.\$ \}$

I2=G(0,a)=

$\{S \rightarrow a.S/\$, A \rightarrow a.Ab/\$, S \rightarrow .aS/\$, S \rightarrow .A/\$, A \rightarrow .aAb/\$/b, A \rightarrow ./\$/b\}$

I3=G(0,A)=

$\{S \rightarrow A.\$ \}$

I4=G(2/6,S)=

$\{S \rightarrow aS.\$ \}$

I5=G(2,A)=

$\{A \rightarrow aA.b/\$, S \rightarrow A.\$ \}$

G3: Analisi - continua

G3: $S ::= a \ S \mid A$
 $A ::= a \ A \ b \mid \epsilon$

Collezione LR(1) - continua

I6=G(2/6,a)=

{ $S \rightarrow a.S/\$, A \rightarrow a.Ab/\$/b, S \rightarrow .aS/\$, S \rightarrow .A/\$, A \rightarrow .aAb/\$/b, A \rightarrow ./\$/b$ }

I7=G(5,b)=

{ $A \rightarrow aAb./\$$ }

I8=G(6,A)=

{ $A \rightarrow aA.b/\$/b, S \rightarrow A./\$$ }

I9=G(8,b)=

{ $A \rightarrow aAb./\$/b$ }

Conclusione

$G3 \in LR(1)$

$G_3 \in LALR(1)$?

Collezione LR(1)

I0={S'->.S/\$, S->.aS/\$, S->.A/\$, A->.aAb/\$, A->./\$}

I1=G(0,S)={S'->S./\$}

I2=G(0,a)={S->a.S/\$, A->a.Ab/\$, S->.aS/\$, S->.A/\$, A->.aAb/\$/b, A->./\$/b}

I3=G(0,A)={S->A./\$}

I4=G(2/6,S)={S->aS./\$}

I5=G(2,A)={A->aA.b/\$, S->A./\$}

I6=G(2/6,a)={S->a.S/\$, A->a.Ab/\$/b, S->.aS/\$, S->.A/\$, A->.aAb/\$/b, A->./\$/b}

I7=G(5,b)={A->aAb./\$}

I8=G(6,A)={A->aA.b/\$/b, S->A./\$}

I9=G(8,b)={A->aAb./\$/b}

Stati da accorpate

{I2,I6}, {I5,I8}

Analisi Conflitti

Non ci possono essere negli stati accorpati
perchè non presente più di un item reduce

Conclusione

$G_3 \in LALR(1)$

$G3 \in SLR(1)$?

$G3: S ::= a \ S \mid A$
 $A ::= a \ A \ b \mid \text{eps}$

Collezione LR(1)

I0={ $S' \rightarrow .S/\$, S \rightarrow .aS/\$, S \rightarrow .A/\$, A \rightarrow .aAb/\$, A \rightarrow ./\$$ }

I1=G(0,S)={ $S' \rightarrow S./\$$ }

I2=G(0,a)={ $S \rightarrow a.S/\$, A \rightarrow a.Ab/\$, S \rightarrow .aS/\$, S \rightarrow .A/\$, A \rightarrow .aAb/\$/b, A \rightarrow ./\$/b$ }

I3=G(0,A)={ $S \rightarrow A./\$$ }

I4=G(2/6,S)={ $S \rightarrow aS./\$$ }

I5=G(2,A)={ $A \rightarrow aA.b/\$, S \rightarrow A./\$$ }

I6=G(2/6,a)={ $S \rightarrow a.S/\$, A \rightarrow a.Ab/\$/b, S \rightarrow .aS/\$, S \rightarrow .A/\$, A \rightarrow .aAb/\$/b, A \rightarrow ./\$/b$ }

I7=G(5,b)={ $A \rightarrow aAb./\$$ }

I8=G(6,A)={ $A \rightarrow aA.b/\$/b, S \rightarrow A./\$$ }

I9=G(8,b)={ $A \rightarrow aAb./\$/b$ }

Analisi Conflitti

I0: Fw(A)={\$,b} -- non crea conflitti

I2: Fw(A) -- non crea conflitti

I5: Fw(S)={\$} -- non crea conflitto

I6: Fw(A) -- non crea conflitto

I8:Fw(S) -- non crea conflitto

Conclusione

$G3 \in SLR(1)$

G3: Analizzatore LALR

Collezione LALR(1)

I0={S'->.S/\$, S->.aS/\$, S->.A/\$, A->.aAb/\$, A->./\$}

I1=G(0,S)={S'->S./\$}

I2=G(0/2,a)={S->a.S/\$, A->a.Ab/\$/b, S->.aS/\$, S->.A/\$, A->.aAb/\$/b, A->./\$/b}

I3=G(0,A)={S->A./\$}

I4=G(2,S)={S->aS./\$}

I5=G(2,A)={A->aA.b/\$/b, S->A./\$}

I6=G(5,b)={A->aAb./\$}

Tabella LALR(1)

	a	b	\$	S	A
0	s/2	-	R/3	1	3
1	-	-	acc	-	-
2	s/2	R/3	R/3	4	5
3	-	-	R/1	-	-
4	-	-	R/0	-	-
5	-	s/6	R/1	-	-
6	-	-	R/2	-	-

G3: $S ::= a \ S^0 |^1 A$
 $A ::= a \ A \ b^2 |^3 \epsilon$

G3: Stati del Riconoscitore

Tabella LALR(1)

	a	b	\$	S	A
0	s/2	-	R/3	1	3
1	-	-	acc	-	-
2	s/2	R/3	R/3	4	5
3	-	-	R/1	-	-
4	-	-	R/0	-	-
5	-	s/6	R/1	-	-
6	-	-	R/2	-	-

G3: $S ::= a S^0 |^1 A$
 $A ::= a A b^2 |^3 \epsilon$

Frase da riconoscere

aab

Stati

