

14. LALR 파싱 테이블

충북대학교

이재성



학습내용

- SLR 파싱의 한계
- CLR파싱 테이블 구축 방법
- LALR 파싱 테이블 구축 방법



SLR, CLR, LALR 용어

■ 명칭

- SLR: Simple LR
- CLR: Canonical LR
- LALR: Look Ahead LR

- 파싱시 look ahead symbol을 하나만 보는 SLR(1), CLR(1), LALR(1)은 일반적으로 1을 생략하여 SLR, CLR, LALR로 부름
- 아이템 집합 구성시의 LR(0), LR(1)에서 숫자는 아이템에 포함시켜 나타낸 look ahead(예측기호)의 갯수를 나타냄



SLR 문법의 모호성 예(1)

LR(0) 아이템 집합군 구성

$S \rightarrow L = R$

$S \rightarrow R$

$L \rightarrow * R$

$L \rightarrow id$

$R \rightarrow L$

$I_0: S' \rightarrow \bullet S$

$S \rightarrow \bullet L = R$

$S \rightarrow \bullet R$

$L \rightarrow \bullet * R$

$L \rightarrow \bullet id$

$R \rightarrow \bullet L$

$I_4: L \rightarrow * \bullet R$

$R \rightarrow \bullet L$

$L \rightarrow \bullet * R$

$L \rightarrow \bullet id$

$I_7: L \rightarrow * R \bullet$

$I_8: R \rightarrow L \bullet$

$\text{First}(S) = \text{First}(L)$
 $= \text{First}(R) = \{*, id\}$

$I_1: S' \rightarrow S \bullet$

$I_2: S \rightarrow L \bullet = R$

$R \rightarrow L \bullet$

$I_3: S \rightarrow R \bullet$

$I_5: L \rightarrow id \bullet$

$I_9: S \rightarrow L = R \bullet$

$I_6: S \rightarrow L = \bullet R$

$R \rightarrow \bullet L$

$L \rightarrow \bullet * R$

$L \rightarrow \bullet id$

$\text{Follow}(S) = \{\$ \}$
 $\text{Follow}(R) = \text{Follow}(L)$
 $= \{\$, =\}$



SLR 문법의 모호성 예(2)

$I_0: S' \rightarrow \bullet S$
 $S \rightarrow \bullet L = R$
 $S \rightarrow \bullet R$
 $L \rightarrow \bullet * R$
 $L \rightarrow \bullet id$
 $R \rightarrow \bullet L$

$I_1: S' \rightarrow S \bullet$

$I_2: S \rightarrow L \bullet = R$
 $R \rightarrow L \bullet$

$I_3: S \rightarrow R \bullet$

$I_4: L \rightarrow * \bullet R$
 $R \rightarrow \bullet L$
 $L \rightarrow \bullet * R$
 $L \rightarrow \bullet id$

$I_5: L \rightarrow id \bullet$

$I_6: S \rightarrow L = \bullet R$
 $R \rightarrow \bullet L$
 $L \rightarrow \bullet * R$
 $L \rightarrow \bullet id$

$I_7: L \rightarrow * R \bullet$

$I_8: R \rightarrow L \bullet$

$I_9: S \rightarrow L = R \bullet$

$\text{Follow}(S) = \{\$ \}$
 $\text{Follow}(R) = \text{Follow}(L)$
 $= \{\$, =\}$

충돌 발생:

action[2,=] shift 6

action[2,=] reduce

(FOLLOW(R)이 '=' 포함)

R=...로 시작되는 우문장형식이
없으므로 reduce는 부적절

문법은 모호성이 없으나 충분한
문맥을 기억하지 못하기 때문



canonical LR 파싱 테이블 구성

■ 예측기호 포함

- 적합하지 않은 reduce를 위해 더 많은 정보 포함
- 두번째 요소로서 단말기호 포함
- $[A \rightarrow \alpha \bullet, a]$
- 입력 기호 a 가 올 경우만 reduce 수행
- a 는 FOLLOW(A)의 부분 집합



Closure 연산

■ Closure(I), LR(1) 아이 템 집합의 구성

- I 에 있는 모든 아이 템을 closure(I)에 넣는다.
- $[A \rightarrow \alpha \bullet B \beta, a]$ 가 closure(I)에 속해 있고, $B \rightarrow \gamma$ 및 $\text{FIRST}(\beta a)$ 에 포함되는 각 단말기호 b에 대해 아이 템 $[B \rightarrow \bullet \gamma, b]$ 를 I 에 추가 (단, $[B \rightarrow \bullet \gamma, b]$ 가 closure(I)에 없을 경우)

■ Goto 연산

- goto(I, X): I는 아이 템 집합, X는 문법기호
- goto(I, X)는 $[A \rightarrow \alpha \bullet X \beta, a]$ 에 대해 $[A \rightarrow \alpha X \bullet \beta, a]$ 의 집합 J



아이템 집합군 구성

■ canonical LR(1)의 아이템 집합군 구성 알고리즘

```
procedure items( $G'$ );  
begin  
     $C := \{\text{closure}(\{[S' \rightarrow \bullet S, \$]\})\};$   
    repeat  
        for  $C$ 의 각 아이템 집합  $I$ 와 문법기호  $x$ 에 대해  
            (단,  $\text{goto}(I, x)$ 는 빈 것이 아니고  $C$ 에도 포함되지 않음) do  
                 $\text{goto}(I, x)$ 를  $C$ 에 추가  
    until  $C$ 에 추가할 아이템 집합이 더 이상 없다.  
end
```




아이템 집합구성

$I_0: S' \rightarrow \bullet S, \$$ ← 초기

$S \rightarrow \bullet CC, \$$

$C \rightarrow \bullet cC, c/d$

$C \rightarrow \bullet d, c/d$

추가규칙 $S \rightarrow \bullet CC$

$\text{FIRST}(\beta a) = \text{FIRST}(\epsilon \$) = \{\$ \}$

추가규칙 $C \rightarrow \bullet cC, C \rightarrow \bullet d$

$\text{FIRST}(\beta a) = \text{FIRST}(C\$) = \{c, d\}$

$I_1: S' \rightarrow S \bullet, \$$

$I_2: S \rightarrow C \bullet C, \$$

$C \rightarrow \bullet cC, \$$

$C \rightarrow \bullet d, \$$

추가규칙 $C \rightarrow \bullet cC, C \rightarrow \bullet d$

$\text{FIRST}(\beta a) = \text{FIRST}(\epsilon \$) = \{\$ \}$

$I_3: C \rightarrow c \bullet C, c/d$

$C \rightarrow \bullet cC, c/d$

$C \rightarrow \bullet d, c/d$

기본규칙

$[A \rightarrow \alpha \bullet B\beta, a]$ 가 $\text{closure}(I)$ 에 속해 있고, $B \rightarrow \gamma$ 및 $\text{FIRST}(\beta a)$ 에 포함되는 각 단말기호 b 에 대해 아이템 $[B \rightarrow \bullet \gamma, b]$ 를 I 에 추가

$S' \rightarrow S$

$S \rightarrow CC$

$C \rightarrow cC \mid d$



아이템 집합구성

$I_0: S' \rightarrow \bullet S, \$$
 $S \rightarrow \bullet CC, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, c/d$
 $C \rightarrow \bullet d, c/d$

$I_1: S' \rightarrow S \bullet, \$$

$I_2: S \rightarrow C \bullet C, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, \$$
 $C \rightarrow \bullet d, \$$

$I_3: C \rightarrow c \bullet C, c/d$
 $C \rightarrow \bullet cC, c/d$
 $C \rightarrow \bullet d, c/d$

$I_4: C \rightarrow d \bullet, c/d$

$I_5: S \rightarrow CC \bullet, \$$

$I_6: C \rightarrow c \bullet C, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, \$$
 $C \rightarrow \bullet d, \$$

$I_7: C \rightarrow d \bullet, \$$

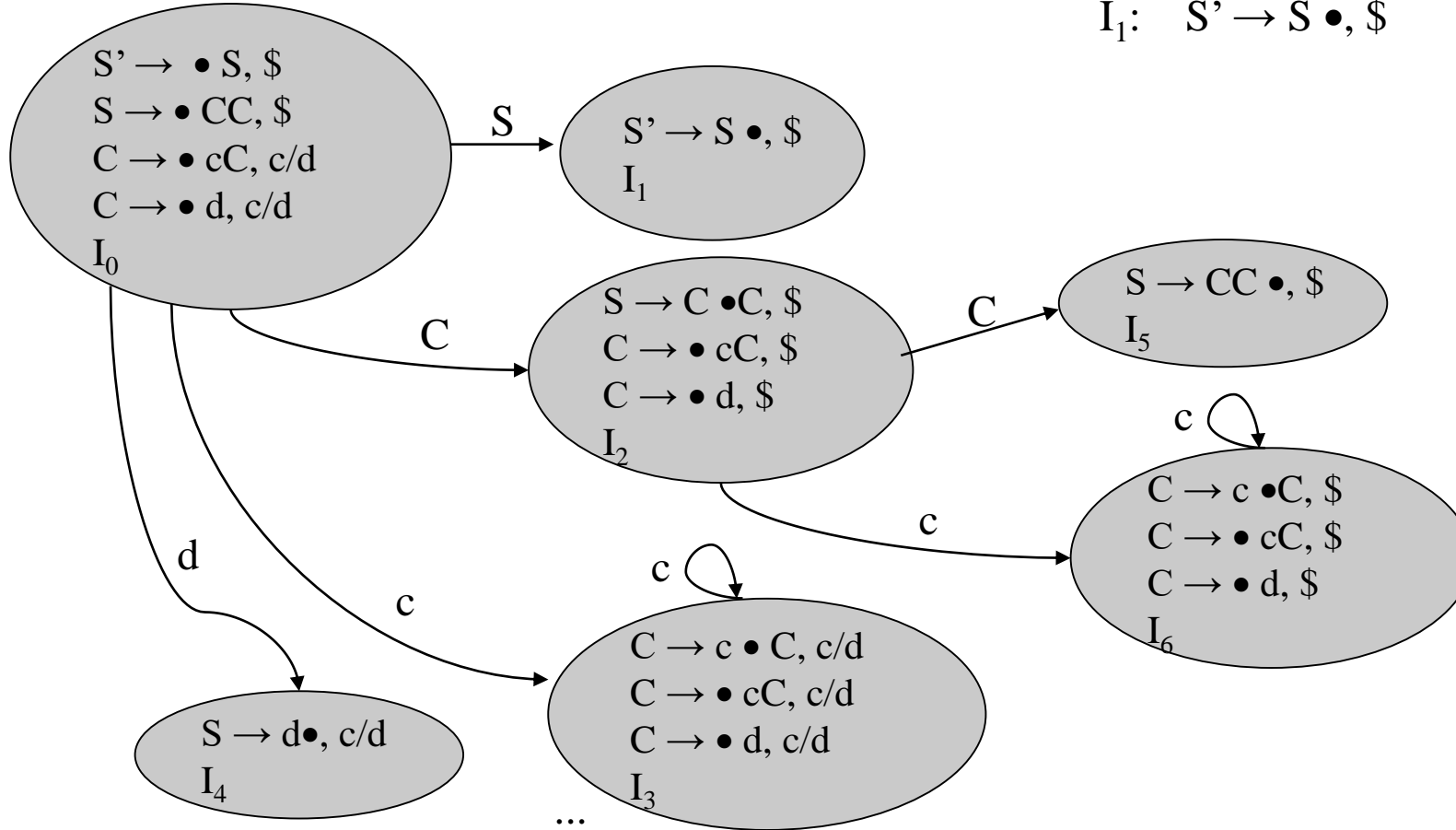
$I_8: C \rightarrow cC \bullet, c/d$

$I_9: C \rightarrow cC \bullet, \$$

$S' \rightarrow S$
 $S \rightarrow CC$
 $C \rightarrow cC \mid d$



goto 그래프



$I_0: S' \rightarrow \bullet S, \$$
 $S \rightarrow \bullet CC, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, c/d$
 $C \rightarrow \bullet d, c/d$

$I_2: S \rightarrow C \bullet C, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, \$$
 $C \rightarrow \bullet d, \$$

$I_1: S' \rightarrow S \bullet, \$$

$I_3: C \rightarrow c \bullet C, c/d$
 $C \rightarrow \bullet cC, c/d$
 $C \rightarrow \bullet d, c/d$

$I_4: C \rightarrow d \bullet, c/d$

$I_5: S \rightarrow CC \bullet, \$$

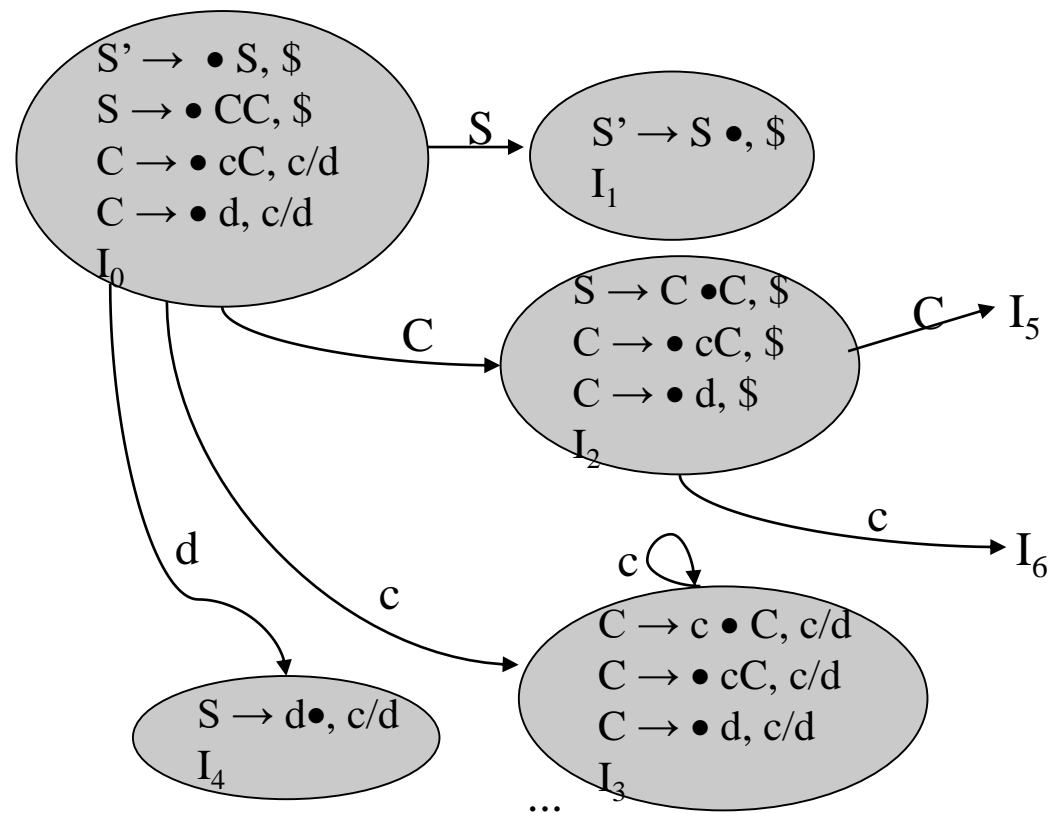
$I_6: C \rightarrow c \bullet C, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, \$$
 $C \rightarrow \bullet d, \$$



canonical 파싱 테이블

1. $S \rightarrow CC$
2. $C \rightarrow cC$
3. $C \rightarrow d$

상태	action			goto	
	c	d	\$	S	C
0	s3	s4		1	2
1			acc		
2	s6	s7			5
3	s3	s4			8
4	r3	r3			
5			r1		
6	s6	s7			9
7			r3		
8	r2	r2			
9			r2		





LALR 파싱

■ 기본 원리

- 핵: 문법의 첫번째 요소(예측 기호를 제외한 부분)
- 같은 핵을 가진 문법을 합쳐 상태수를 줄임
- CLR보다 오류를 늦게 감지

$$\begin{aligned} S' &\rightarrow S \\ S &\rightarrow CC \\ C &\rightarrow cC \mid d \end{aligned}$$
$$I_4: C \rightarrow d\bullet, c/d$$
$$I_7: C \rightarrow d\bullet, \$$$
$$I_{47}: C \rightarrow d\bullet, c/d/\$$$



LALR 파싱 테이블 구성

- 입력: 확장 문법 G'
- 출력: G' 에 대한 LALR 파싱 테이블 함수
- 방법
 - LR(1) 아이템 집합군 $C=\{I_0, I_1, \dots, I_n\}$ 을 구성
 - 아이템 집합에서 같은 핵을 가진 아이템을 합친다.
 - 새로 합친 아이템 집합군에 대해 canonical LR 파싱 테이블 구성 알고리즘을 적용하여 파싱 테이블을 만든다. 오류면 LALR(1) 문법이 아님



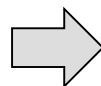
아이템 집합구성

CLR용 LR(1) 아이템 집합

$S' \rightarrow S$
 $S \rightarrow CC$
 $C \rightarrow cC \mid d$

LALR용 LR(1) 아이템 집합

$I_0: S' \rightarrow \bullet S, \$$ $S \rightarrow \bullet CC, \$$ $C \rightarrow \bullet cC, c/d$ $C \rightarrow \bullet d, c/d$	$I_4: C \rightarrow d\bullet, c/d$
$I_1: S' \rightarrow S\bullet, \$$	$I_5: S \rightarrow CC\bullet, \$$
$I_2: S \rightarrow C\bullet C, \$$ $C \rightarrow \bullet cC, \$$ $C \rightarrow \bullet d, \$$	$I_6: C \rightarrow c\bullet C, \$$ $C \rightarrow \bullet cC, \$$ $C \rightarrow \bullet d, \$$
$I_3: C \rightarrow c\bullet C, c/d$ $C \rightarrow \bullet cC, c/d$ $C \rightarrow \bullet d, c/d$	$I_7: C \rightarrow d\bullet, \$$ $I_8: C \rightarrow cC\bullet, c/d$ $I_9: C \rightarrow cC\bullet, \$$



$I_0: S' \rightarrow \bullet S, \$$ $S \rightarrow \bullet CC, \$$ $C \rightarrow \bullet cC, c/d$ $C \rightarrow \bullet d, c/d$	$I_{36}: C \rightarrow c\bullet C, c/d/\$$ $C \rightarrow \bullet cC, c/d/\$$ $C \rightarrow \bullet d, c/d/\$$
$I_1: S' \rightarrow S\bullet, \$$	$I_{47}: C \rightarrow d\bullet, c/d/\$$
$I_2: S \rightarrow C\bullet C, \$$ $C \rightarrow \bullet cC, \$$ $C \rightarrow \bullet d, \$$	$I_5: S \rightarrow CC\bullet, \$$
	$I_{89}: C \rightarrow cC\bullet, c/d/\$$

14. LALR 파싱 테이블



goto 그래프

I_0 : $S' \rightarrow \bullet S, \$$
 $S \rightarrow \bullet CC, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, c/d$
 $C \rightarrow \bullet d, c/d$

I_{36} : $C \rightarrow c \bullet C, c/d/\$$
 $C \rightarrow \bullet cC, c/d/\$$
 $C \rightarrow \bullet d, c/d/\$$

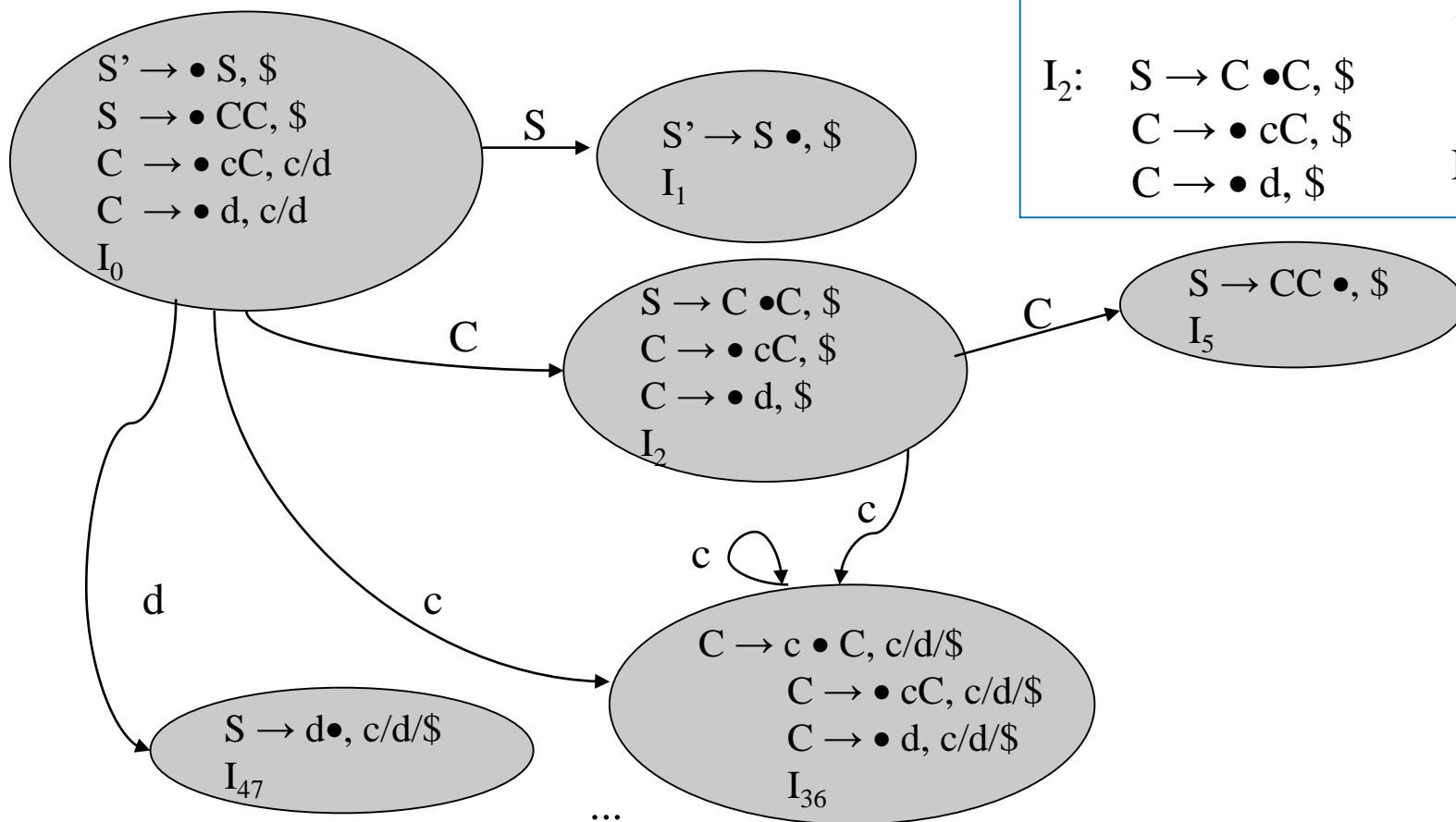
I_{47} : $C \rightarrow d \bullet, c/d/\$$

I_1 : $S' \rightarrow S \bullet, \$$

I_5 : $S \rightarrow CC \bullet, \$$

I_2 : $S \rightarrow C \bullet C, \$$
 $C \rightarrow \bullet cC, \$$
 $C \rightarrow \bullet d, \$$

I_{89} : $C \rightarrow cC \bullet, c/d/\$$



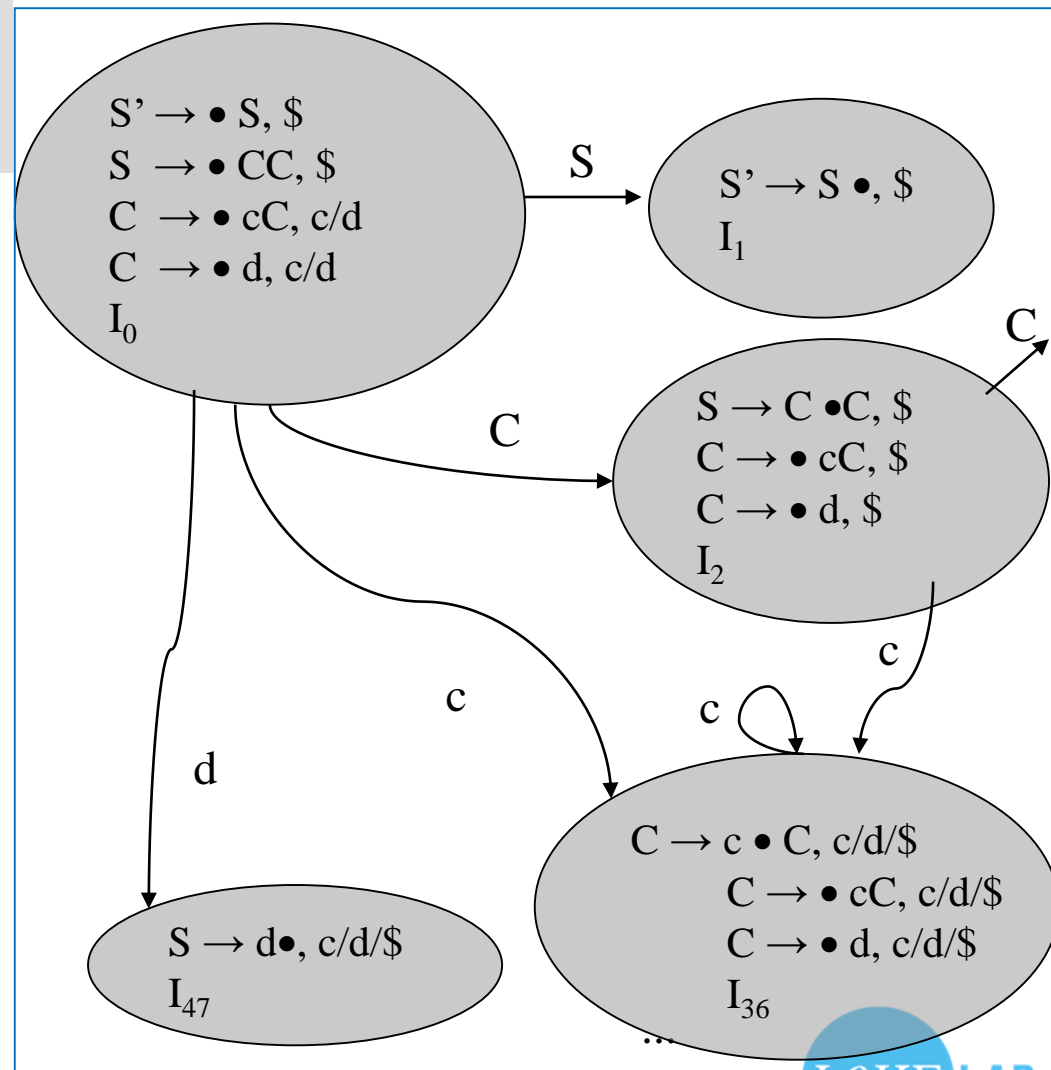
14. LALR 파싱 테이블



LALR 파싱 테이블

1. $S \rightarrow CC$
2. $C \rightarrow cC$
3. $C \rightarrow d$

상태	action			goto	
	c	d	\$	S	C
0	s36	s47		1	2
1			acc		
2	s36	s47			5
36	s36	s47			89
47	r3	r3	r3		
5			r1		
89	r2	r2	r2		





오류감지

■ 늦은 오류 감지

- 이 문법은 c^*dc^*d 생성
- 첫번째 c 들을 이동하고 다음의 d 를 스택에 넣고 상태 4로 감
- CLR의 경우, 다음 입력 기호가 c 나 d 일 경우만 reduce $C \rightarrow d$ 를 수행
- 합친 상태에서 다음 입력 기호 $\$$ 에 대해 reduce를 수행하면 ccd 와 같은 입력을 받아들임으로 오류가 됨
- \Rightarrow LALR파서는 일단 수행되다가 나중에 오류로 처리됨

$S' \rightarrow S$
 $S \rightarrow CC$
 $C \rightarrow cC \mid d$

$I_4: C \rightarrow d\bullet, c/d$

$I_7: C \rightarrow d\bullet, \$$



$I_{47}: C \rightarrow d\bullet, c/d/\$$



오류 감지예 (ccd\$입력)

1. $S \rightarrow CC$
2. $C \rightarrow cC$
3. $C \rightarrow d$

CLR

상태	action			goto	
	c	d	\$	S	C
0	s3	s4		1	2
1			acc		
2	s6	s7			5
3	s3	s4			8
4	r3	r3			
5			r1		
6	s6	s7			9
7			r3		
8	r2	r2			
9			r2		

스택: 0c3c3d4

상태4에서 입력\$는 오류

LALR

상태	action			goto	
	c	d	\$	S	C
0	s36	s47		1	2
1			acc		
2	s36	s47			5
36	s36	s47			89
47	r3	r3	r3		
5			r1		
89	r2	r2	r2		

스택: 0c36c36d47

(47,\$)감소 수행(r3)

스택: 0c36c36C89

(89,\$)감소 수행(r2)

스택: 0c36C89

(89,\$)감소 수행(r2)

스택: 0C2

(2,\$)에서 오류

14. LALR 파싱 테이블



참고 문헌

- [1] Alfred V. Aho, Ravi Sethi, Jeffrey D. Ullman, “Compilers – Principles, Techniques, and Tools,” Bell Telephone Laboratories, Incorporated, 1986.
- [2] 오세만, “컴파일러 입문”, 정익사, 2004.