



[TEAM 9]SYNTAX ANALYZER

소프트웨어공학과 20173483 김휘진

1. Solve Ambiguous

EXPR \rightarrow EXPR addsub EXPR | EXPR multdiv EXPR

이유 : addsub 와 multdiv 와의 우선순위가 지정되지 않는다.

해결 : EXPRT 에서 addsub, EXPRF 에서 multdiv 를 지정하도록 한다.

EXPR \rightarrow EXPRT addsub EXPR

EXPR \rightarrow EXPRT

EXPRT \rightarrow EXPRF multdiv EXPRT

EXPRT \rightarrow EXPRF

EXPRF \rightarrow lparen EXPR rparen

EXPRF \rightarrow id

EXPRF \rightarrow num

COND \rightarrow COND comp COND

이유 : COND comp COND comp COND 일 경우 tree 가 여러 개 지정가능하다.

해결 : 중복된 non-terminal 을 각각 생성해준다.

COND \rightarrow CONDL comp COND

COND \rightarrow CONDL

CONDL \rightarrow boolstr

2. ≡ Grammer

```
CODE' -> CODE
CODE -> VDECL CODE
CODE -> FDECL CODE
CODE -> CDECL CODE
CODE -> ''
VDECL->vtype id semi
VDECL -> vtype ASSIGN semi
ASSIGN -> id assign RHS
RHS -> EXPR
RHS -> literal
RHS -> character
RHS -> boolstr
EXPR -> EXPRT addsub EXPR
EXPR -> EXPRT
EXPRT -> EXPRF multdiv EXPRT
EXPRT -> EXPRF
EXPRF -> lparen EXPR rparen
EXPRF -> id
EXPRF -> num
FDECL -
> vtype id lparen ARG rparen lbrace BLOCK RETURN rbrace
ARG -> vtype id MOREARGS
ARG -> ''
MOREARGS -> comma vtype id MOREARGS
MOREARGS -> ''
BLOCK -> STMT BLOCK
BLOCK -> ''
STMT -> VDECL
STMT -> ASSIGN semi
STMT -> if lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace ELSE
STMT -> while lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace ELSE
COND -> CONDL comp COND
COND -> CONDL
CONDL -> boolstr
```

```
ELSE -> else lbrace BLOCK rbrace
ELSE -> ' '
RETURN -> return RHS semi
CDECL -> class id lbrace ODECL rbrace
ODECL -> VDECL ODECL
ODECL -> FDECL ODECL
ODECL -> ' '
```

3. SLR table

<http://jsmachines.sourceforge.net/machines/slr.html>

4. Implementation details

Tokens -> lexical analyzer 의 return list

Tokens type : deque([("Non-Terminal", "Token string"), ...])

Grammer -> [("RETURN", ("return RHS semi"), ...] 공백을 기준으로 나눔

LR_tabel[0]["vtype"] = "s5", LR_tabel[0]["class"] = "s6" 의 형태로 List 에 각원소로 dict 이 저장된다.

Stack -> list 형식 state 와 token 이 저장된다. 맨처음은 [0]으로 초기화됨.

State -> stack top 이 int 일경우 state = stack top

Token = tokens[0][0] Tokens deque 의 맨처음 non-terminal 을 저장한다.

Action = LR table 에 state 와 token 에 맞는 값 , action = LR_tabel[state][token]

parsing 과정 :

while 문에서 stack top 과, tokens 의 맨처음 token 을 통해 action 을 찾는다.

Action 에 따라 행동을 지정한다.

- S 의 경우 token 을 stack 에 append, tokens 에서 popleft 하고,

State 를 stack 에 append 한다.

- R 의 경우 action 의 state 를 통해 grammer 의 reduce grammer 를 찾는다.

Reduce grammer 에 해당하는지 stack 의 non-terminal 을 확인한후,

마지막 non-terminal 까지 pop 한후, 목적 non-terminal 을 stack 에 append 한다.

- Goto 문일 경우, LR tabel 에 state 를 stack 에 추가한다.

각 Step 별 과정을 log 파일에 저장한다.

5. 실행

Syntex_analyzer.py 를 실행하면 lexical_analyzer, grammer, lr_table 이 import 되어 실행된다.

Input_string.txt 를 accept 하는지, reject 하는지 여부를 print 한다.

parsing 하는 과정은 syntex_analyzer_log/.log 파일에 저장된다.