

REPORT

2021-1 Compiler Term-Project

Implement Syntax Analyzer

과목명 | 컴파일러 01분반

담당교수 | 김효수 교수님

학과 | 소프트웨어학부

학년 | 3학년

학번/이름 | 20194538 이나혁

| 20193418 이하윤

제출일 | 2021년 6월 5일



Contents

I. Find CFG's Ambiguity

II. SLR PARSING TABLE

III. Implementation

1. Definition of Rules
2. Definition of SLR Table
3. SLR Stack
4. Shift
5. Reduce & GOTO
6. Accept
7. Others

IV. Experiment

1. Accept
2. Reject (Error)

I. Find CFG's Ambiguity

1. 주어진 CFG :

CFG G:

- 01: $\text{CODE} \rightarrow \text{VDECL CODE} \mid \text{FDECL CODE} \mid \text{CDECL CODE} \mid \epsilon$
- 02: $\text{VDECL} \rightarrow \text{vtype id semi} \mid \text{vtype ASSIGN semi}$
- 03: $\text{ASSIGN} \rightarrow \text{id assign RHS}$
- 04: $\text{RHS} \rightarrow \text{EXPR} \mid \text{literal} \mid \text{character} \mid \text{boolstr}$
- 05: $\text{EXPR} \rightarrow \text{EXPR addsub EXPR} \mid \text{EXPR multdiv EXPR}$
- 06: $\text{EXPR} \rightarrow \text{lparen EXPR rparen} \mid \text{id} \mid \text{num}$
- 07: $\text{FDECL} \rightarrow \text{vtype id lparen ARG rparen lbrace BLOCK RETURN rbrace}$
- 08: $\text{ARG} \rightarrow \text{vtype id MOREARGS} \mid \epsilon$
- 09: $\text{MOREARGS} \rightarrow \text{comma vtype id MOREARGS} \mid \epsilon$
- 10: $\text{BLOCK} \rightarrow \text{STMT BLOCK} \mid \epsilon$
- 11: $\text{STMT} \rightarrow \text{VDECL} \mid \text{ASSIGN semi}$
- 12: $\text{STMT} \rightarrow \text{if lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace ELSE}$
- 13: $\text{STMT} \rightarrow \text{while lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace}$
- 14: $\text{COND} \rightarrow \text{COND comp COND} \mid \text{boolstr}$
- 15: $\text{ELSE} \rightarrow \text{else lbrace BLOCK rbrace} \mid \epsilon$
- 16: $\text{RETURN} \rightarrow \text{return RHS semi}$
- 17: $\text{CDECL} \rightarrow \text{class id lbrace ODECL rbrace}$
- 18: $\text{ODECL} \rightarrow \text{VDECL ODECL} \mid \text{FDECL ODECL} \mid \epsilon$

2. 모호함을 제거한 CFG :

CFG G:

00: $S \rightarrow \text{CODE}$

- 01: $\text{CODE} \rightarrow \text{VDECL CODE} \mid \text{FDECL CODE} \mid \text{CDECL CODE} \mid \epsilon$
- 02: $\text{VDECL} \rightarrow \text{vtype id semi} \mid \text{vtype ASSIGN semi}$
- 03: $\text{ASSIGN} \rightarrow \text{id assign RHS}$
- 04: $\text{RHS} \rightarrow \text{EXPR} \mid \text{literal} \mid \text{character} \mid \text{boolstr}$
- 05: $\text{EXPR} \rightarrow \text{TERM addsub EXPR} \mid \text{TERM}$**
- 06: $\text{TERM} \rightarrow \text{FACTOR multdiv TERM} \mid \text{FACTOR}$**
- 07: $\text{FACTOR} \rightarrow \text{lparen EXPR rparen} \mid \text{id} \mid \text{num}$**
- 08: $\text{FDECL} \rightarrow \text{vtype id lparen ARG rparen lbrace BLOCK RETURN rbrace}$
- 09: $\text{ARG} \rightarrow \text{vtype id MOREARGS} \mid \epsilon$
- 10: $\text{MOREARGS} \rightarrow \text{comma vtype id MOREARGS} \mid \epsilon$
- 11: $\text{BLOCK} \rightarrow \text{STMT BLOCK} \mid \epsilon$

12: STMT \rightarrow VDECL | ASSIGN semi
13: STMT \rightarrow if lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace ELSE
14: STMT \rightarrow while lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace
15: COND \rightarrow FACTOR comp FACTOR | boolstr
16: ELSE \rightarrow else lbrace BLOCK rbrace | ϵ
17: RETURN \rightarrow return RHS semi
18: CDECL \rightarrow class id lbrace ODECL rbrace
19: ODECL \rightarrow VDECL ODECL | FDECL ODECL | ϵ

- 00: CFG 의 Start 를 S \rightarrow CODE 로 수정하였다.
- 05~07: 연산자의 우선순위가 모호해져 우선순위를 가지도록 수정하였다.
- 15: 비교연산자의 우선순위가 모호해져 우선순위를 가지도록 수정하였다.

II. SLR PARSING TABLE

우리는 주어진 웹 사이트를 통해 모호하지 않은 CFG 에 대한 SLR Parsing Table 을 구성했다.

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

- SLR Grammar :

```
S -> CODE
CODE -> VDECL CODE
CODE -> FDECL CODE
CODE -> CDECL CODE
CODE -> epsilon
VDECL -> vtype id semi
VDECL -> vtype ASSIGN semi
ASSIGN -> id assign RHS
RHS -> EXPR
RHS -> literal
RHS -> character
RHS -> boolstr
EXPR -> TERM addsub EXPR
EXPR -> TERM
TERM -> FACTOR multdiv TERM
TERM -> FACTOR
FACTOR -> lparen EXPR rparen
FACTOR -> id
FACTOR -> num
FDECL -> vtype id lparen ARG rparen lbrace BLOCK RETURN rbrace
ARG -> vtype id MOREARGS
ARG -> epsilon
MOREARGS -> comma vtype id MOREARGS
MOREARGS -> epsilon
BLOCK -> STMT BLOCK
BLOCK -> epsilon
STMT -> VDECL
STMT -> ASSIGN semi
STMT -> if lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace ELSE
STMT -> while lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace
COND -> FACTOR comp FACTOR
COND -> boolstr
ELSE -> else lbrace BLOCK rbrace
ELSE -> epsilon
RETURN -> return RHS semi
CDECL -> class id lbrace ODECL rbrace
ODECL -> VDECL ODECL
ODECL -> FDECL ODECL
ODECL -> epsilon
```

- SLR Parsing Table

[illegible]

III. Implementation

0. Developing Environmemt

Name	OS	Language	IDE
이나혁	Mac OS 11 Big Sur (Intel Processor)	Python3.6	PyCharm
이하운	Mac OS 11 Big Sur (M1 Silicon)	Python3.8	PyCharm

1. Definition of Rules

```
RULE = [  
    ['S', 'CODE'],  
    ['CODE', 'VDECL CODE'],  
    ['CODE', 'FDECL CODE'],  
    ['CODE', 'CDECL CODE'],  
    ['CODE', 'epsilon'],  
    ['VDECL', 'vtype id semi'],  
    ['VDECL', 'vtype ASSIGN semi'],  
    ['ASSIGN', 'id assign RHS'],  
    ['RHS', 'EXPR'],  
    ['RHS', 'literal'],  
    ['RHS', 'character'],  
    ['RHS', 'boolstr'],  
    ['EXPR', 'TERM addsub EXPR'],  
    ['EXPR', 'TERM'],  
    ['TERM', 'FACTOR multdiv TERM'],  
    ['TERM', 'FACTOR'],  
    ['FACTOR', 'lparen EXPR rparen'],  
    ['FACTOR', 'id'],  
    ['FACTOR', 'num'],  
    ['FDECL', 'vtype id lparen ARG rparen lbrace BLOCK RETURN rbrace'],  
    ['ARG', 'vtype id MOREARGS'],  
    ['ARG', 'epsilon'],  
    ['MOREARGS', 'comma vtype id MOREARGS'],  
    ['MOREARGS', 'epsilon'],  
    ['BLOCK', 'STMT BLOCK'],  
    ['BLOCK', 'epsilon'],  
    ['STMT', 'VDECL'],  
    ['STMT', 'ASSIGN semi'],  
    ['STMT', 'if lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace ELSE'],  
    ['STMT', 'while lparen COND rparen lbrace BLOCK rbrace'],  
]
```

```

['COND', 'FACTOR comp FACTOR'],
['COND', 'boolstr'],
['ELSE', 'else lbrace BLOCK rbrace'],
['ELSE', 'epsilon'],
['RETURN', 'return RHS semi'],
['CDECL', 'class id lbrace ODECL rbrace'],
['ODECL', 'VDECL ODECL'],
['ODECL', 'FDECL ODECL'],
['ODECL', 'epsilon']
]

```

위와 같이 정의한 Rule 을 리스트 자료형을 사용해 정의했다.

2. Definition of SLR Parsing Table

```

SLR_TABLE = [
    {vtype: 'S5', 'class': 'S6', '$': 'R4', 'CODE': 1, 'VDECL': 2, 'FDECL': 3, 'CDECL': 4, },
    {'$': 'ACC', },
    {vtype: 'S5', 'class': 'S6', '$': 'R4', 'CODE': 7, 'VDECL': 2, 'FDECL': 3, 'CDECL': 4, },
    {vtype: 'S5', 'class': 'S6', '$': 'R4', 'CODE': 8, 'VDECL': 2, 'FDECL': 3, 'CDECL': 4, },
    {vtype: 'S5', 'class': 'S6', '$': 'R4', 'CODE': 9, 'VDECL': 2, 'FDECL': 3, 'CDECL': 4, },
    {'id': 'S10', 'ASSIGN': 11, },
    {'id': 'S12', },
    {'$': 'R1', },
    {'$': 'R2', },
    {'$': 'R3', },
    {'semi': 'S13', 'assign': 'S15', 'lparen': 'S14', },
    {'semi': 'S16', },
    {'lbrace': 'S17', },
    {vtype: 'R5', 'id': 'R5', 'rbrace': 'R5', 'if': 'R5', 'while': 'R5', 'return': 'R5', 'class': 'R5', '$': 'R5', },
    {vtype: 'S19', 'rparen': 'R21', 'ARG': 18, },
    {'id': 'S28', 'literal': 'S22', 'character': 'S23', 'boolstr': 'S24', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'RHS': 20,
    'EXPR': 21, 'TERM': 25, 'FACTOR': 26, },
    {vtype: 'R6', 'id': 'R6', 'rbrace': 'R6', 'if': 'R6', 'while': 'R6', 'return': 'R6', 'class': 'R6', '$': 'R6', },
    {vtype: 'S5', 'rbrace': 'R38', 'VDECL': 31, 'FDECL': 32, 'ODECL': 30, },
    {'rparen': 'S33', },
    {'id': 'S34', },
    {'semi': 'R7', },
    {'semi': 'R8', },
    {'semi': 'R9', },
    {'semi': 'R10', },
    {'semi': 'R11', },
    {'semi': 'R13', 'addsub': 'S35', 'rparen': 'R13', },
    {'semi': 'R15', 'addsub': 'R15', 'multdiv': 'S36', 'rparen': 'R15', },
    {'id': 'S28', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'EXPR': 37, 'TERM': 25, 'FACTOR': 26, },
    {'semi': 'R17', 'addsub': 'R17', 'multdiv': 'R17', 'rparen': 'R17', 'comp': 'R17', },
    {'semi': 'R18', 'addsub': 'R18', 'multdiv': 'R18', 'rparen': 'R18', 'comp': 'R18', },
    {'rbrace': 'S38', },
    {vtype: 'S5', 'rbrace': 'R38', 'VDECL': 31, 'FDECL': 32, 'ODECL': 39, },
    {vtype: 'S5', 'rbrace': 'R38', 'VDECL': 31, 'FDECL': 32, 'ODECL': 40, },
    {'lbrace': 'S41', },
    {'rparen': 'R23', 'comma': 'S43', 'MOREARGS': 42, },
    {'id': 'S28', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'EXPR': 44, 'TERM': 25, 'FACTOR': 26, },
    {'id': 'S28', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'TERM': 45, 'FACTOR': 26, },
    {'rparen': 'S46', },
    {vtype: 'R35', 'class': 'R35', '$': 'R35', },
    {'rbrace': 'R36', },
    {'rbrace': 'R37', },
    {vtype: 'S53', 'id': 'S54', 'rbrace': 'R25', 'if': 'S51', 'while': 'S52', 'return': 'R25', 'VDECL': 49,
    'ASSIGN': 50, 'BLOCK': 47, 'STMT': 48, },
    {'rparen': 'R20', },
    {vtype: 'S55', },
    {'semi': 'R12', 'rparen': 'R12', },

```



```

{semi: 'R14', 'addsub': 'R14', 'rparen': 'R14', },
{semi: 'R16', 'addsub': 'R16', 'multdiv': 'R16', 'rparen': 'R16', 'comp': 'R16', },
{return: 'S57', 'RETURN': 56, },
{vtype: 'S53', 'id': 'S54', 'rbrace': 'R25', 'if': 'S51', 'while': 'S52', 'return': 'R25', 'VDECL': 49,
'ASSIGN': 50, 'BLOCK': 58, 'STMT': 48, },
{vtype: 'R26', 'id': 'R26', 'rbrace': 'R26', 'if': 'R26', 'while': 'R26', 'return': 'R26', },
{semi: 'S59', },
{lparen: 'S60', },
{lparen: 'S61', },
{id: 'S62', 'ASSIGN': 11, },
{assign: 'S15', },
{id: 'S63', },
{rbrace: 'S64', },
{id: 'S28', 'literal': 'S22', 'character': 'S23', 'boolstr': 'S24', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'RHS': 65,
'EXPR': 21, 'TERM': 25, 'FACTOR': 26, },
{rbrace: 'R24', 'return': 'R24', },
{vtype: 'R27', 'id': 'R27', 'rbrace': 'R27', 'if': 'R27', 'while': 'R27', 'return': 'R27', },
{id: 'S28', 'boolstr': 'S68', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'FACTOR': 67, 'COND': 66, },
{id: 'S28', 'boolstr': 'S68', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'FACTOR': 67, 'COND': 69, },
{semi: 'S13', 'assign': 'S15', },
{rparen: 'R23', 'comma': 'S43', 'MOREARGS': 70, },
{vtype: 'R19', 'rbrace': 'R19', 'class': 'R19', '$': 'R19', },
{semi: 'S71', },
{rparen: 'S72', },
{comp: 'S73', },
{rparen: 'R31', },
{rparen: 'S74', },
{rparen: 'R22', },
{rbrace: 'R34', },
{lbrace: 'S75', },
{id: 'S28', 'lparen': 'S27', 'num': 'S29', 'FACTOR': 76, },
{lbrace: 'S77', },
{vtype: 'S53', 'id': 'S54', 'rbrace': 'R25', 'if': 'S51', 'while': 'S52', 'return': 'R25', 'VDECL': 49,
'ASSIGN': 50, 'BLOCK': 78, 'STMT': 48, },
{rparen: 'R30', },
{vtype: 'S53', 'id': 'S54', 'rbrace': 'R25', 'if': 'S51', 'while': 'S52', 'return': 'R25', 'VDECL': 49,
'ASSIGN': 50, 'BLOCK': 79, 'STMT': 48, },
{rbrace: 'S80', },
{lbrace: 'S81', },
{vtype: 'R33', 'id': 'R33', 'rbrace': 'R33', 'if': 'R33', 'while': 'R33', 'else': 'S83', 'return': 'R33',
'ELSE': 82, },
{vtype: 'R29', 'id': 'R29', 'rbrace': 'R29', 'if': 'R29', 'while': 'R29', 'return': 'R29', },
{vtype: 'R28', 'id': 'R28', 'rbrace': 'R28', 'if': 'R28', 'while': 'R28', 'return': 'R28', },
{lbrace: 'S84', },
{vtype: 'S53', 'id': 'S54', 'rbrace': 'R25', 'if': 'S51', 'while': 'S52', 'return': 'R25', 'VDECL': 49,
'ASSIGN': 50, 'BLOCK': 85, 'STMT': 48, },
{rbrace: 'S86', },
{vtype: 'R32', 'id': 'R32', 'rbrace': 'R32', 'if': 'R32', 'while': 'R32', 'return': 'R32', },
]

```

위와 같이 딕셔너리형 리스트를 사용해 SLR Parsing Table 을 정의했다.

3. SLR Stack

```

def parser():
    if len(terminal_list) == 1:
        return True, ""

    SLR_stack = [0]
    splitter = 0
    error_line = 1
    check = 0

```

```

while True:
    next_input_symbol = terminal_list[splitter]
    check += 1
    current_state = SLR_stack[-1]

```

parser()함수를 정의했으며, SLR Stack, splitter를 선언했다. 초기 stack에는 0이 들어있으며, splitter는 0에서 시작한다. check와 error_line은 reject시 에러 메시지 출력에 사용될 변수이다. current_state는 항상 SLR stack의 마지막 원소와 같다.

4. Shift

파서는 현재 state에서 다음 입력 symbol을 읽어 Shift, Reduce, GOTO, Accept 중에 한 가지 명령을 수행한다.

```

# 판단할 수 없는 symbol이 있으면 error
if next_input_symbol not in SLR_TABLE[current_state].keys():
    error = "[REJECTED] Error in line " + str(error_line) + ", " + error_checker[error_line-1]
    print(error)
    return False, error

```

SLR Table에 input으로 정의되지 않은 symbol이 있으면 에러이므로, 가장 먼저 SLR table에 해당 symbol이 존재하는지 판단한다.

그 후, SLR Table의 이동 상태가 S로 시작하면 Shift를 수행하도록 한다.

```

# shift
if SLR_TABLE[current_state][next_input_symbol][0] == 'S':
    splitter += 1
    error_line += 1
    SLR_stack.append(int(SLR_TABLE[current_state][next_input_symbol][1:]))

```

Shift는 symbol을 읽고 지나가는 것이므로 splitter에 1을 더하고, SLR Stack에 이동 상태의 숫자(State)를 삽입한다.

5. Reduce & GOTO

1. Reduce

SLR Table의 이동 상태가 R로 시작하면 Reduce를 수행하도록 한다.

```

# Reduce
elif SLR_TABLE[current_state][next_input_symbol][0] == 'R':
    table_num = SLR_TABLE[current_state][next_input_symbol][1:]

    non_termi = RULE[int(table_num)][0] # ex) CODE → epsilon 에서 VDECL 의미
    termi = RULE[int(table_num)][1] # ex) CODE → epsilon 에서 epsilon 의미
    termi_length = len(str(termi).split(" ")) # 룰의 어절 개수 ex) VDECL → vtype id semi : 3

    for i in range(termi_length):
        if termi != 'epsilon':
            SLR_stack.pop()
            terminal_list.pop(splitter-i-1)

    if non_termi not in SLR_TABLE[SLR_stack[-1]].keys():
        error = "[REJECTED] Error in line " + str(error_line) + ", " + error_checker[error_line - 1]

```

```
print(error)
return False, error
```

Reduce 는 정의한 Rule 에 따라 terminal 혹은 non-terminal 을 non-terminal 로 줄이는 과정이다. 만약 SLR Table 에서 읽은 Reduce 의 number 에 해당하는 Rule 이 epsilon 을 non-terminal 로 바꾸는 것이 아니라면 rule 의 어절의 개수만큼 SLR stack 에서 pop 을 실행한다. (ex. Rule 이 VDECL -> vtype id semi 라면 SLR Stack 에서 pop 을 3 번 실행한다.)

만약 정의한 rule 에서 읽은 non-terminal 이 SLR Table 에 없다면 에러이므로 에러 메시지를 출력하도록 한다.

```
# GOTO
SLR_stack.append(SLR_TABLE[SLR_stack[-1]][non_termi])

if termi != 'epsilon':
    splitter = splitter - termi_length + 1
else:
    splitter += 1

terminal_list.insert(splitter-1, non_termi)
```

Reduce 를 실행하게 되면 non-terminal 을 terminal_list 에 삽입하게 된다. 이 non-terminal 을 SLR Table 에서 읽은 결과를 SLR Stack 에 삽입한다. (GOTO 과정)

Rule 에 따라 terminal_list 의 terminal 과 non-terminal 을 줄이는 개수가 달라지므로, 그에 맞게 splitter 위치를 조절한다.

그 후 Reduce 한 Rule 의 non-terminal 을 terminal list 에 삽입한다.

6. Accept

```
if current_state == 1 and next_input_symbol == '$':
    print("ACCEPTED!!!")
    return True
```

현재 State 가 1 이고 next_input_symbol 이 '\$'이면 Accept 되는 경우이므로 command 창에 Accept 메시지를 출력한다.

7. Others

1. lexical analyzer

```
### 결과를 새로운 파일에 출력 및 저장하는 함수
def save_result():
    global token_value
    global token_key
    # Output File 에 대한 이름은 '<input_file_name>_output.txt'로 저장됨
    save = open(file_path + '_output.txt', 'w')
    for i, j in zip(token_value, token_key):
        # White Space 를 제외하고 저장
        if j != 'WHITE_SPACE':
```

```

        #save.write("<" + j + ", " + i + ">\n")
        save.write(j + "\n")
        # print("<" + j + ", " + i + ">")
    print("Successfully token list saved")
    save.close

```

Project 1에서 설계했던 lexical analyzer를 syntax analyzer에 사용하기 위해 lexical analyzer의 출력 형식을 token의 분석 결과만 출력하도록 수정하였다.

2. 전체 process

Input file은 Command에서 Input File명을 받아와 읽게 된다.

```

# Command 내 인자 개수 확인
if len(sys.argv) != 2:
    print("Insufficient arguments")
    sys.exit()

# input File 열기
file_path = sys.argv[1]
f = open(file_path, 'r')

END_MARK = '$'
terminal_list = []

lines = f.readlines()
for line in lines:
    terminal = line.split()[0]
    terminal_list.append(terminal)

terminal_list.append(END_MARK)
error_checker = copy.copy(terminal_list)

parser()

```

파일을 읽은 후, 위에서 정의한 parser() 함수를 실행한다. parser() 함수는 input terminal list를 shift, reduce 작업을 반복해 최종적으로 accept와 reject를 판단하므로 True를 반환하거나 False를 반환할 때까지 shift와 reduce를 반복한다.

IV. Experiment

1. Acept

- Case 1 :

Input.java	Input.java_output.txt
<pre>class Person { int a = 1; }</pre>	<pre>class id lbrace vtype id assign num semi rbrace</pre>

Result:

```
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python lexical_analyzer.py input.java  
Successfully token list saved  
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python syntax_analyzer.py input.java_output.txt  
ACCEPTED!!!
```

- Case 2 :

Input2.java	Input2.java_output.txt
<pre>float a = 0; class Person { int a = 1; }</pre>	<pre>vtype id assign num semi class id lbrace vtype id assign num semi rbrace</pre>

Result:

```
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python lexical_analyzer.py input2.java  
Successfully token list saved  
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python syntax_analyzer.py input2.java_output.txt  
ACCEPTED!!!
```

- Case 3 :

Input3.java	Input3.java_output.txt
<pre>int a = 3; int b = 5; int c = a+b;</pre>	<pre>vtype id assign num semi vtype id assign num semi vtype id assign id addsub id semi</pre>

Result:

```
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python lexical_analyzer.py input3.java
Successfully token list saved
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python syntax_analyzer.py input3.java_output.txt
ACCEPTED!!!
```

2. Reject

- Case 1 :

Input4.java	Input4.java_output.txt
<pre>class Person { int a = 1;</pre>	<pre>class id lbrace vtype id assign num semi</pre>

Result:

```
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python lexical_analyzer.py input4.java  
Successfully token list saved  
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python syntax_analyzer.py input4.java_output.txt  
[REJECTED] Error in line 9, $
```

- Case 2 :

Input5.java	Input5.java_output.txt
<pre>float a = 0; class Person{ int = 1; }</pre>	<pre>vtype id assign num semi class id lbrace vtype assign num semi rbrace</pre>

Result:

```
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python lexical_analyzer.py input5.java  
Successfully token list saved  
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python syntax_analyzer.py input5.java_output.txt  
[REJECTED] Error in line 10, assign
```

- Case 3 :

Input6.java	Input6.java_output.txt
<pre>int a = 3; int b = 5; a+b = int c;</pre>	<pre>vtype id assign num semi vtype id assign num semi id addsub id assign vtype id semi</pre>

Result:

```
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python lexical_analyzer.py input6.java
Successfully token list saved
(base) hayunlee@Hayunui-MacBookAir syntax analyzer % python syntax_analyzer.py input6.java_output.txt
[REJECTED] Error in line 11, id
```