

프로그래밍언어 COMPILER PROJECT

제출 날짜 : 2018. 12.23

류호준 2016312332

이민영 2016310944

오용우 2016313958

정수림 2016310494

1. 문법 수정 사항

- a) “vtype -> int | char | .”에서 “vtype -> int | char | void.”로 바꾸었다.
 - 이는 epsilon을 넣을 시에 우리가 배운 어떤 parser로도 accept되지 않는다.
- b) stat에서 epsilon으로 가는 경우를 삭제했다.
 - stat->(epsilon)으로 갈 경우 slist -> slist가 되는 경우가 생겨서 무한 루프가 생길 가능성이 있다.

다음과 같이 문법을 수정함으로서 우리는 SLR로 parsing 할 수 있게 되었다.

2. Scanner

scanner는 원래 scanner - parser가 번갈아가면서 하는 대신, scanner가 모든 input을 통째로 tokenize하여 분류하고, 만약에 word, num에 해당하는 경우에는, 그 값까지 같이 들어있는 Input이라는 이름의 구조체를 전역변수에 해당하는 code라는 이름의 Input 구조체 배열에 넣어주는 형태를 취했다.

Non - terminal은 다음과 같이 numbering하여 구조체에 넣었다.

word	: 0
(: 1
)	: 2
;	: 3
,	: 4
int	: 5
char	: 6
void	: 7
{	: 8
}	: 9
IF	: 10
THEN	: 11

```

ELSE      : 12
WHILE     : 13
=         : 14
RETURN:   : 15
>        : 16
==       : 17
+        : 18
*        : 19
num      : 20
$        : 21

```

\$는 맨 마지막의 구조체에 넣어주는 형태를 취했다.

수정한 문법으로 우리는 char test(int alpha){ char a; int b; a = 5; b = 4; IF(a>b) THEN { a = b; } RETURN 0; }를 예시로 만들었다. 이후 우리가 구현한 Scanner로 차례로 따라가면서 유효성 검사를 하였다. 그 과정은 아래와 같다. 결론적으로 결과 값이 잘 출력되었다.

다음은 우리가 만들어낸 함수에서 Scanning 하는 과정을 나타낸 것이다. 좌측은 예시 코드고, 우측은 이를 parsing한 결과를 보여준다.

밑 comment들은 알아서 배제된 상태로 scanning이 되었음을 확인할 수 있다.

<pre> char test(alpha,beta){ char a, c; int b; a = 5;#This b = 4; IF a>b THEN {#IS int d; d = 2; a = b; } ELSE { b = a; } c = a + b; #Single Line RETURN 0; #comment } </pre>	<pre> type : 6 type : 0, string : test type : 1 type : 0, string : alpha type : 4 type : 0, string : beta type : 2 type : 8 type : 6 type : 0, string : a type : 4 type : 0, string : c type : 3 type : 5 type : 0, string : b type : 3 type : 0, string : a type : 14 type : 20, value : 5 type : 3 </pre>
--	---

2. PARSER

Parser는 Scanner에서부터 token을 입력으로 받아, 입력으로 들어온 스트링이 문법적으로 옳은 문장인지 확인한다. Context-free Grammar을 위한 Syntax analysis 방법으로 Top-down 방식과 Bottom-up 방식이 있다. Bottom-up방식이 Top-down 방식보다 더 강력한 방법이므로 우리는 Bottom-up 방식을 사용하였다. 따라서 SLR Parser을 생각하였다. 테이블 완성하기 위해 우리는 칠판에 FIRST와 FOLLOW를 찾고 GOTO Graph를 그려나갔다. 하지만 사진으로 남기기전에 팀원 중 한명의 실수로 테이블이 지워지는 사고가 발생하여 여기에는 과정에 대한 내용을 담지 못하였다.

SLR table

GOTO Graph를 이용하여 다음과 같이 SLR Parsing table을 만들었다. 56x34 크기의 테이블이기 때문에 나누어서 정리하였다.

[0~9] Parsing Table : Symbols(1)

State	word	()	;	,	int	char	void	{	}
0						shift(3)	shift(4)	shift(5)		
1										
2	shift(6)									
3	reduce(v $type \rightarrow$ int)									
4	reduce(v $type \rightarrow$ $char$)									
5	reduce(v $type \rightarrow$ $void$)									
6		shift(7)								
7	shift(9)									
8			shift(10)		shift(11)					
9			reduce($words \rightarrow$ $word$)	reduce($words \rightarrow$ $word$)	reduce($words \rightarrow$ $word$)					
10	reduce(b $lock \rightarrow$ ϵ)								shift(13)	reduce(b $lock \rightarrow$ ϵ)
11	shift(14)									
12										
13	reduce(d $ecls \rightarrow \epsilon$)					reduce(d $ecls \rightarrow \epsilon$)	reduce(d $ecls \rightarrow \epsilon$)	reduce(d $ecls \rightarrow \epsilon$)		
14			reduce($words \rightarrow$ $words$ $, word$)	reduce($words \rightarrow$ $words$ $, word$)	reduce($words \rightarrow$ $words$ $, word$)					
15	shift(22)					shift(3)	shift(4)	shift(5)		
16	shift(22)									shift(24)
17	reduce(d $ecls \rightarrow$ $declsdec$ $\})$					reduce(d $ecls \rightarrow$ $declsdec$ $\})$	reduce(d $ecls \rightarrow$ $declsdec$ $\})$	reduce(d $ecls \rightarrow$ $declsdec$ $\})$		
18	reduce(s $list \rightarrow$ $stat$)									reduce(s $list \rightarrow$ $stat$)
19	shift(9)									
20	shift(32)									
21	shift(32)									
22		shift(35)								
23	shift(32)									
24	reduce(b $lock \rightarrow \{$ $declsslist$ $t \}$)									reduce(b $lock \rightarrow \{$ $declsslist$ $t \}$)
25	reduce(s $list \rightarrow$ $slist$ $stat$)									reduce(s $list \rightarrow$ $slist$ $stat$)
26				shift(37)	shift(11)					

27										
28										
29	reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i>)			reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i>)				reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i>)	reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i>)	
30	reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i>)			reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i>)				reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i>)	reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i>)	
31	reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>num</i>)			reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>num</i>)				reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>num</i>)	reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>num</i>)	
32	reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>word</i>)			reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>word</i>)				reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>word</i>)	reduce(<i>f</i> <i>act</i> → <i>word</i>)	
33	reduce(<i>b</i> <i>lock</i> → <i>ε</i>)							shift(13)	reduce(<i>b</i> <i>lock</i> → <i>ε</i>)	
34	shift(32)									
35	shift(9)									
36				shift(46)						
37	reduce(<i>d</i> <i>ec</i> → <i>vtypewo</i> <i>rds</i> :)					reduce(<i>d</i> <i>ec</i> → <i>vtypewo</i> <i>rds</i> :)	reduce(<i>d</i> <i>ec</i> → <i>vtypewo</i> <i>rds</i> :)	reduce(<i>d</i> <i>ec</i> → <i>vtypewo</i> <i>rds</i> :)		
38	reduce(<i>b</i> <i>lock</i> → <i>ε</i>)							shift(13)	reduce(<i>b</i> <i>lock</i> → <i>ε</i>)	
39	shift(32)									
40	shift(32)									
41	shift(32)									
42	shift(32)									
43	reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>WHILE</i> <i>c</i> <i>ond</i> <i>block</i>)									reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>WHILE</i> <i>c</i> <i>ond</i> <i>block</i>)
44				shift(52)						
45			shift(53)		shift(11)					
46	reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>RETUR</i> <i>Nexpr</i> :)									reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>RETUR</i> <i>Nexpr</i> :)
47										
48	reduce(<i>c</i> <i>ond</i> → <i>expr</i> <i>> expr</i>)							reduce(<i>c</i> <i>ond</i> → <i>expr</i> <i>> expr</i>)	reduce(<i>c</i> <i>ond</i> → <i>expr</i> <i>> expr</i>)	
49	reduce(<i>c</i> <i>ond</i> → <i>expr</i> <i>== expr</i>)							reduce(<i>c</i> <i>ond</i> → <i>expr</i> <i>== expr</i>)	reduce(<i>c</i> <i>ond</i> → <i>expr</i> <i>== expr</i>)	
50	reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i> <i>+ term</i>)			reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i> <i>+ term</i>)				reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i> <i>+ term</i>)	reduce(<i>e</i> <i>xpr</i> → <i>term</i> <i>+ term</i>)	
51	reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i> <i>* fact</i>)			reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i> <i>* fact</i>)				reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i> <i>* fact</i>)	reduce(<i>t</i> <i>erm</i> → <i>fact</i> <i>* fact</i>)	
52	reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>word</i> <i>= expr</i> :)									reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>word</i> <i>= expr</i> :)
53				shift(55)						
54	reduce(<i>b</i> <i>lock</i> → <i>ε</i>)							shift(13)	reduce(<i>b</i> <i>lock</i> → <i>ε</i>)	
55	reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>word</i> (<i>words</i>) :)									reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>word</i> (<i>words</i>) :)
56	reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>IF</i> <i>cond</i> <i>TH</i> <i>EN</i> <i>block</i> <i>EL</i> <i>SE</i> <i>block</i>)									reduce(<i>s</i> <i>tat</i> → <i>IF</i> <i>cond</i> <i>TH</i> <i>EN</i> <i>block</i> <i>EL</i> <i>SE</i> <i>block</i>)

[10~21] Parsing Table : Symbols(2)

IF	THEN	ELSE	WHILE	=	RETURN	>	==	+	*	num	\$
											accept
reduce(block→ ε)		reduce(block→ ε)	reduce(block→ ε)		reduce(block→ ε)						reduce(block→ ε)
											reduce(<i>prog</i> → <i>vtypeword</i> (words)block)
reduce(<i>decls</i> → ε)			reduce(<i>decls</i> → ε)		reduce(<i>decls</i> → ε)						
shift(20)			shift(21)		shift(23)						
shift(20)			shift(21)		shift(23)						
reduce(<i>decls</i> → <i>declsdecl</i>)			reduce(<i>decls</i> → <i>declsdecl</i>)		reduce(<i>decls</i> → <i>declsdecl</i>)						
reduce(<i>slist</i> → <i>stat</i>)			reduce(<i>slist</i> → <i>stat</i>)		reduce(<i>slist</i> → <i>stat</i>)						
										shift(31)	
										shift(31)	
				shift(34)							
										shift(31)	
reduce(block→ { declsslist })		reduce(block→ { declsslist })	reduce(block→ { declsslist })		reduce(block→ { declsslist })						reduce(block→ { declsslist })
reduce(<i>slist</i> → <i>slist stat</i>)			reduce(<i>slist</i> → <i>slist stat</i>)		reduce(<i>slist</i> → <i>slist stat</i>)						
	shift(38)										
						shift(39)	shift(40)				
reduce(<i>expr</i> → <i>term</i>)	reduce(<i>expr</i> → <i>term</i>)		reduce(<i>expr</i> → <i>term</i>)		reduce(<i>expr</i> → <i>term</i>)	reduce(<i>expr</i> → <i>term</i>)	reduce(<i>expr</i> → <i>term</i>)	shift(41)			
reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)		reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)		reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i>)	shift(42)		
reduce(<i>fact</i> → num)	reduce(<i>fact</i> → num)		reduce(<i>fact</i> → num)		reduce(<i>fact</i> → num)	reduce(<i>fact</i> → num)	reduce(<i>fact</i> → num)	reduce(<i>fact</i> → num)	reduce(<i>fact</i> → num)		
reduce(<i>fact</i> → word)	reduce(<i>fact</i> → word)		reduce(<i>fact</i> → word)		reduce(<i>fact</i> → word)	reduce(<i>fact</i> → word)	reduce(<i>fact</i> → word)	reduce(<i>fact</i> → word)	reduce(<i>fact</i> → word)		
reduce(block→ ε)		reduce(block→ ε)	reduce(block→ ε)		reduce(block→ ε)						reduce(block→ ε)
										shift(31)	
reduce(<i>decl</i> → <i>vtypewords</i> :)			reduce(<i>decl</i> → <i>vtypewords</i> :)		reduce(<i>decl</i> → <i>vtypewords</i> :)						

reduce(<i>block</i> → ε)		reduce(<i>block</i> → ε)	reduce(<i>block</i> → ε)		reduce(<i>block</i> → ε)						reduce(<i>block</i> → ε)
										shift(31)	
										shift(31)	
										shift(31)	
										shift(31)	
reduce(<i>stat</i> → WHILE <i>cond</i> <i>block</i>)			reduce(<i>stat</i> → WHILE <i>cond</i> <i>block</i>)		reduce(<i>stat</i> → WHILE <i>cond</i> <i>block</i>)						
reduce(<i>stat</i> → RETUR N <i>expr</i> ;)			reduce(<i>stat</i> → RETUR N <i>expr</i> ;)		reduce(<i>stat</i> → RETUR N <i>expr</i> ;)						
		shift(54)									
reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> > <i>expr</i>)	reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> > <i>expr</i>)		reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> > <i>expr</i>)		reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> > <i>expr</i>)						
reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> == <i>exp</i> <i>h</i>)	reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> == <i>exp</i> <i>h</i>)		reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> == <i>exp</i> <i>h</i>)		reduce(<i>cond</i> → <i>expr</i> == <i>exp</i> <i>h</i>)						
reduce(<i>expr</i> → <i>term</i> + <i>term</i>)	reduce(<i>expr</i> → <i>term</i> + <i>term</i>)		reduce(<i>expr</i> → <i>term</i> + <i>term</i>)		reduce(<i>expr</i> → <i>term</i> + <i>term</i>)	reduce(<i>expr</i> → <i>term</i> + <i>term</i>)	reduce(<i>expr</i> → <i>term</i> + <i>term</i>)				
reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)		reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)		reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)	reduce(<i>term</i> → <i>fact</i> * <i>fact</i>)			
reduce(<i>stat</i> → word = <i>expr</i> ;)			reduce(<i>stat</i> → word = <i>expr</i> ;)		reduce(<i>stat</i> → word = <i>expr</i> ;)						
reduce(<i>block</i> → ε)		reduce(<i>block</i> → ε)	reduce(<i>block</i> → ε)		reduce(<i>block</i> → ε)						reduce(<i>block</i> → ε)
reduce(<i>stat</i> → word (<i>words</i>) ;)	reduce(<i>stat</i> → word (<i>words</i>) ;)			reduce(<i>stat</i> → word (<i>words</i>) ;)		reduce(<i>stat</i> → word (<i>words</i>) ;)					
reduce(<i>stat</i> → IF HEN <i>block</i> E LSE <i>block</i>)	reduce(<i>stat</i> → IF HEN <i>block</i> E LSE <i>block</i>)			reduce(<i>stat</i> → IF HEN <i>block</i> E LSE <i>block</i>)		reduce(<i>stat</i> → IF HEN <i>block</i> E LSE <i>block</i>)					

[22~33] : Parsing Table : GOTO Table

[illegible]

3. Code Generator

Parser를 통해서 도출된 AST를 기반으로 Assembly code를 작성하였다. 기본적으로, 변수가 등장할 때마다 Register에 저장하게 하였다. 그 이유로는 Conditional statement에서 변수를 가리키는 Register가 루프 혹은 조건에 따라 달라질 수 있기 때문이다.

완성된 Assembly code는 Chaitin 알고리즘을 사용하여 사용될 register의 개수를 줄였다. Chaitin의 k를 선택하는 방법은 이전의 Assembly code에서 사용된 register의 개수를 N이라고 할 때, 1과 N 사이에서 Chaitin 알고리즘을 만족하는 최소의 k를 이진 탐색을 통해 찾았다.

더불어, 2가지의 instruction을 추가하였다.

- 1) `expr == expr` 의 경우를 위해 “EQ Reg#1 Reg#2 Reg#3” 를 추가했다. 이는 Reg#2가 Reg#3과 같다면 Reg#1이 0이 되고, 그렇지 않다면 Reg#1은 1이 되는 Instruction이다.
- 2) RETURN의 경우를 맞추어 주기 위해서 `RET Reg#1` 이라는 instruction을 추가했다. 이는 Reg#1의 값을 return하는 instruction이다.

다음 그림은 위의 test 함수 예제 code에서 assembly로 변환한 후, chaitin algorithm을 통해서 사용될 register의 개수를 최소화한 그림이다. 레지스터 출력 후, 마지막 줄에는 pseudo-assembly code에 사용된 register의 개수를 알려준다.

```
BEGIN test
  LD    Reg#1, 5
  ST    Reg#1, a
  LD    Reg#1, 4
  ST    Reg#1, b
  LD    Reg#3, a
  LD    Reg#2, b
  LT    Reg#1, Reg#2, Reg#3
  JUMPF Reg#1 2
  LD    Reg#1, 2
  ST    Reg#1, d
  LD    Reg#1, b
  ST    Reg#1, a
  JUMP 1
LABEL:2
  LD    Reg#1, a
  ST    Reg#1, b
LABEL:1
  LD    Reg#3, a
  LD    Reg#2, b
  ADD   Reg#1, Reg#3, Reg#2
  ST    Reg#1, c
  LD    Reg#1, 0
  RET   Reg#1
END test

# number of registers: 3
|
```

위의 결과 코드와 요구 사항에 비추어 설명하면 다음과 같이 요약 할 수 있다.

- 1) BEGIN <function name> ~ END <function name>을 확인 할 수 있다.
- 2) 방금 전 언급된 Chaitin algorithm으로 사용되는 register의 개수를 최소로 만들었다.

3) 방금 전 언급한 대로 EQ와 RET instruction이 추가되었다.

사용된 예제 코드의 symbol table은 다음과 같이 출력된다.

```
type:char
name:test      type:function  scope:global
name:alpha     type:variable  scope:global->test
name:beta      type:variable  scope:global->test
type:char
name:a type:variable  scope:global->test
name:c type:variable  scope:global->test
type:int
name:b type:variable  scope:global->test
type:int
name:d type:variable  scope:global->test->IF_THEN
```

type : char / type : int는 밑의 범주의 변수 자료형을 나타낸 것이다.

그 사이의 각각의 줄은 name은 변수명, type은 함수인지 변수인지 표시하고, scope는 이 변수의 유효 범위를 나타내준다.

4. Conclusion

전체적으로 간단히 요약하자면 다음과 같은 방식으로 진행되었다.

- 1) 무한루프의 가능성을 해결하고, SLR(1) / LR(1) / LALR(1) 중 하나라도 되도록 문법을 변경했다.
- 2) scanner는 미리 입력값을 한꺼번에 tokenize해서 배열에 저장한다.
FIRST / FOLLOW 입력 후, 그래프를 그렸고, 이를 기반으로 parsing table을 완성하였다. SLR parser를 사용하였다.
- 3) 완성된 parsing table로 AST를 만들었고, 이에 기반하여 Assembly code를 작성하였다.
- 4) Chaitin algorithm을 사용하여 Assembly에서 사용될 register의 개수를 줄였다.

더불어, 다음과 같은 어려움이 있었다.

- 1) Assembly에서의 register와 변수를 mapping하는 과정에서 많은 혼란을 겪었다.
- 2) Parsing table 및 AST를 구현하는 과정에서의 잔실수로 확인하는데 약간의 혼란을 겪었다.

아쉬운 점은 다음과 같다.

- 1) 변수 선언이 안 되어 있는데도 compiler에서 이를 갖다가 사용한 것을 발견하지 못했다.
- 2) Assembly line 들을 최적화 할 수 있었으면 훨씬 더 좋은 결과가 있지 않았을까 생각한다.