

# Project #3 Semantic Analysis Report

2022076062 김유찬

## project goal

- C-Minus Semantic Analyzer Implementation

## TODO

- Scope Analysis : un/redefined variables and functions
- Built-in Functions
- Type Checking

## Semantic Analysis 동작 과정

```
#if !NO_ANALYZE
    if (! Error)
    { if (TraceAnalyze) fprintf(listing, "\nBuilding Symbol Table...\n");
      buildSymtab(syntaxTree);
      if (TraceAnalyze) fprintf(listing, "\nChecking Types...\n");
      typeCheck(syntaxTree);
      if (TraceAnalyze) fprintf(listing, "\nType Checking Finished\n");
    }
}
```

buildSymtab 함수로 syntaxtree를 pre-traverse하면서 symbol table을 만들고 typeCheck 함수를 통해 syntaxtree를 post-traverse하면서 타입 체크(에러 체크)를 한다.

## BuildSymtab 함수와 typeCheck traverse 구조와 방법

```
void buildSymtab(TreeNode * syntaxTree)
{
    globalScope = insertScope("global", NULL);
    globalScope = st_insert(globalScope, "input", 0, location++, "int");
    globalScope = st_insert(globalScope, "output", 0, location++, "void");
    currentScope = globalScope;
    currentScope = insertScope("input", globalScope);
    currentScope = exitScope(currentScope);
    currentScope = insertScope("output", globalScope);
    currentScope = st_insert(currentScope, "value", 0, location++, "int");
    currentScope = exitScope(currentScope);
    traverse(syntaxTree, insertNode, leaveScope);
    if (TraceAnalyze)
    { fprintf(listing, "\nSymbol table:\n\n");
      printSymTab(globalScope, listing);
    }
}
```

```
static ScopeList globalScope = NULL;
static ScopeList currentScope = NULL;
```

```
void typeCheck(TreeNode *syntaxTree) {
    // Traverse the tree with scope management
    traverse(syntaxTree, nullProc, checkNode);
}
```

- InsertScope : 새로운 Scope를 만들고 현재 Scope의 자식을 만들어 준다.
- st\_insert : 현재 Scope에 대한 symbol table에 넣을 Symbol을 넣는다
- exitScope : 현재 Scope에서 나와 부모 Scope로 이동한다
- insertNode : syntax tree를 순회하며 현재 Node를 symbol table에 적절하게 넣어주는 함수이다.
- currentScope를 전역변수로 두고 symbol을 넣을 때마다 currentScope를 바꿔가며 symbol table에 넣는 방식을 사용한다.
- leaveScope : traverse를 하면서 전역 변수인 currentScope를 적절하게 빠지게 해준다.
- built-in functions를 구현하기 위해 input과 output에 대한 정보를 buildSymtab에서 구현한다.

## TreeNode 구조체

ScopeList scope 멤버 변수 추가 → 현재 treeNode가 어떤 scope에 있는 지 확인한다.

## ScopeList 구조체

```
typedef struct ScopeListRec
{
    char * name;
    BucketList buckets[SIZE];
    struct ScopeListRec * parent;
    struct ScopeListRec * children;
    struct ScopeListRec * sibling;
} * ScopeList;
```

- 전체적인 구조는 트리 구조임
- 부모 scope가 하나의 자식만 가리키고 그 자식이 형제들을 가리켜 부모가 여러 자식을 갖는 것처럼 구현함
- 기존 BucketList구조체가 갖고 있는 배열의 정보를 Scope로 넘겨줌

## BucketList, FuncInfo, Param 구조체

```
typedef struct ParamRec
{
    char * typestring;
    char * name;
} * Param;

typedef struct FuncInfoRec
{
    char * typestring;
    int param_num;
    Param params[SIZE];
} * FuncInfo;

typedef struct BucketListRec
{
    char * name;
    Linelist lines;
    int memloc; /* memory location */
    char * type;
    struct FuncInfoRec * func;
    struct BucketListRec * next;
    struct ScopeListRec * scope;
} * BucketList;
```

- BucketList의 type 멤버 변수는 int, int[], void, void[]를 문자열 형태로 가짐
- FuncInfo는 bucket이 함수일 때 갖는 구조체로 이후 FunDK(함수 선언) case일 때 동적할당함
- param\_num으로 현재 parameter가 몇 개 있는지 확인할 수 있고, params 배열을 통해 parameter를 관리할 수 있다.
- Param구조체 역시 함수일 때 가질 수 있는 구조체로 ParamK에서 해당 함수 bucket의 func멤버변수의 params에 들어간다.
- param은 typestring, name에 대한 정보를 갖는다

## Symtab.h에 있는 함수들

```
SymbolInfo st_lookup_recursive(ScopeList scope, char *name);
char * return_bucket_type(ScopeList scope, char *name);
char * return_bucket_name(ScopeList scope, char *name);
char * return_bucket_type_recursive(ScopeList scope, char *name);
BucketList st_lookup_bucket(ScopeList scope, char * name);
```

- st\_lookup\_recursive : symbol을 추가할 때 현재 scope에서 정의되지 않았으면 부모 scope에서 타입을 갖고 오기 위한 함수
- return\_bucket\_type : 현재 scope에서 해당 이름이 갖고 있는 bucket의 type 정보 return
- return\_bucket\_name : 현재 scope에서 해당 이름이 갖고 있는 bucket의 이름 정보 return
- return\_bucket\_type\_recursive : 현재 scope에서 해당 이름이 갖고 있는 bucket의 type이 없다면 부모 scope까지 올라가 bucket의 type 정보를 return
- st\_lookup\_bucket : 현재 scope에서 해당 이름이 갖고 있는 bucket 정보 return

## insertNode case별(StmtK,ExpK) 작동 방식

우선 전체적으로  $t \rightarrow \text{scope} = \text{currentScope}$ 를 할당해준다.

### StmtK

- CompK
  - func\_flag로 해당 compound statement가 함수로 생김인지 if, while, 일반{}로 생김인지 확인
  - 만약 if, while, 일반{}로 생김거라면 새로운 Scope를 생성

- VarK
  - currentScope에 이미 있으면 lineno만 추가하게 symboltable에 삽입
  - currentScope에 없다면 부모에 정의 됐는지 확인 이후 정의 됐으면 그 타입 정보로 삽입하고 없으면 undeclared 타입으로 삽입
  - 이때 처음 넣는거는 나중에 symbol table에 넣는 역할을 하도록 typestring을 "none"으로 설정
- AssignK, RetK, WhileK, SelectK
  - 그냥 지나감

## ExpK

- OpK, ConstK, IdK, TypeK
  - ConstK에서만 typestring을 "int"로 설정해주고 나머지는 그냥 지나감
- FuncDK
  - currentScope에 없을 때 → 사실상 globalScope에 없을 때 새로운 scope 생성
  - func\_flag = 1로 설정해 이후 CompK가 나와도 그 때 새로운 Scope를 만들지 않도록 함
  - 함수이므로 FuncInfo 구조체 동적 할당 후 초기화
- VarDK
  - currentScope에 없으면 새로 symbol table에 집어 넣고 있으면 기존 것에 넣음
- ParamK
  - 현재 parameter가 어떤 함수의 parameter인지에 대한 정보를 알기 위해 funcName 선언
  - st\_lookup\_bucket을 통해 bucket정보를 갖고옴
  - 각 parameter들이 ParamK에 들어갈 때마다 params에 차곡차곡 쌓임
  - 이후 currentScope에 없으면 새로, 있으면 기존 것에 symbol table을 집어 넣음
- CallK
  - 함수 호출에 대한 case로 globalScope에 없으면 undeclared 타입으로 넣음
  - 처음 넣는거는 나중에 symbol table에 넣는 역할을 하도록 typestring을 "none"으로 설정
  - globalScope에 있다면 typestring에 대한 정보를 받고 현재 scope에 없으면 symbol table에 새로 추가하고 현재 scope에 있으면 기존 symbol에 추가한다

## checkNode case별(StmtK, ExpK) 작동 방식

### ExpK

- OpK
  - child[0]과 child[1]의 타입이 둘다 "int"가 아니면 invalid operation 발생
  - 이때 결과 typestring은 에러면 undeclared, int끼리면 int로 바뀐다.
- ConstK, IdK, FunDK, TypeK, ParamK
  - 그냥 지나감
- VarDK
  - symbol table을 뒤져서 void 타입으로 선언 했을 시 void type 에러 발생
  - currentScope에서 또 선언한게 있는 지 확인하기 위해 bucket정보 가져옴
  - 현재 lineno보다 작은 것은 다 재정의 했다는 뜻(Syntax parser 통해)
  - 현재 lineno보다 작은 것들을 출력하며 redefined 에러 출력

- CallK

- typestring이 "none"이면 undeclared 됐다는 뜻이고 이는 param에 대한 에러도 자동적으로 발생하므로 두 에러를 동시에 출력
- typestring이 "undeclared"이면 앞서 "none"으로 symbol table에 추가했다는 작동과 똑같아 지므로 param에 대한 에러만 출력
- output은 따로 처리를 해줘야하는데 output의 param은 value하나가 있으므로 t→child[0]의 타입이 int가 아니거나 child의 sibling이 존재(param이 2개 이상)하면 invalid function call 에러 출력
- child가 따로 없어도 에러 출력(output의 param이 없음)
- t→child가 있으면 param이 있다는 뜻이므로 param에 대한 검사를 해야함
- param의 child의 sibling들과 func구조체 안에 param배열안에 param 정보들의 타입들을 하나하나 비교해가며 다르면 에러 출력, 마지막에 개수가 달라도 에러 출력

## StmtK

- ComK

- 그냥 지나감

- VarK

- typestring이 "none"이면 undeclared 됐다는 뜻이고 undeclared에러 출력 이후 symbol table에 넣는 것과 같은 역할
- "int[]"타입인데 child([]안에 값)가 있으면 child는 int 타입이어야 함
- int type이 아니라면 indices에러 출력하고 int type이라면 int취급해야하므로 typestring을 int로 바꿈
- 배열이 아닌 변수가 배열처럼 사용할 때 indexing 에러 출력

- AssignK

- child[0]과 child[1]의 typestring이 다르면 assign 에러 출력
- 타입이 같다면 LHS의 typestring도 같은 타입으로 설정

- RetK

- child가 있을 때 그 typestring이 함수의 typestring과 같아야 하므로 globalScope에서 함수 정보를 찾고 함수의 typestring과 다르면 return type 에러 출력

- WhileK, SelectK

- child는 조건에 관한 정보이므로 typestring이 "int"가 아니면 condition 에러 출력
- line정보는 statement를 기준으로 한다

## project pdf와 다른 점

- OpK

### Modify the Line Number - 2

- Modify the line number according to the following error lines ☹

- Expressions (including assignments): the line number should be set according to the **starting line**

```
1 int main (void)
2 {
3     int x;
4     int y 5;
5
6     x +
7     y
8     +
9     5;
10    return 0;
11 }
12 }
```

C-MINUS COMPILATION: test\_1.c  
Error: invalid operation at line 6

```
int main(void){
int x;
int a[2];
x + a + 5;
return 0;
}
```

Checking Types...  
Error: invalid operation at line 4  
Error: invalid operation at line 4  
Type Checking Finished

pdf에서는 해당 연산에 대해 operation error를 한번만 출력한다. 하지만 OpK연산을 할 때 결과에 영향을 주도록 만들었으므로 x + a가 먼저 연산을 하여 operation error출력과 함께 그 결과가 undeclared가 된다. 이후 undeclared와 5(int)가 또 연산을 하여 operation에러를 출력한다.

```
int main(void){
int x;
int a[2];
int z;
z = x + a + 5;
return 0;
}
```

```
Checking Types...
Error: invalid operation at line 5
Error: invalid operation at line 5
Error: invalid assignment at line 5
```

이후 다음과 같은 상황에선  $x+a+5$  역시 undeclared type이 되었으므로 z에 assign을 할 때 assign에러가 발생한다.

## 실행결과

- symbol table은 함수, compound statement에 대한 Scope단위로 출력
- 선언되지 않았으면 undeclared type으로 설정
- pdf 실행 결과는 위에서 언급한 operation error를 제외한 나머지는 동일

```
int aaa(int r, int rr, int rrr){
int s;
if(s > 3){
output(s);
}
while(r < rr){
output(rrr);
}
return input();
}

int main(void){
int x;
int y[3];
z = x + y[1];
x = y[1] + y[2];
x = aaa(x, x+1, x+2);
return 0;
}
```

Printing Symbol Table:

Scope: global			
Name	Type	Location	Line Numbers
main	int	13	12
input	int	8	0
aaa	int	1	0
output	void	1	0
Scope: input			
Name	Type	Location	Line Numbers
Scope: output			
Name	Type	Location	Line Numbers
value	int	2	0
Scope: aaa			
Name	Type	Location	Line Numbers
r	int	5	1 6
rr	int	12	0
rrr	int	4	1
s	int	7	2 3
Scope: block			
Name	Type	Location	Line Numbers
s	int	8	4
output	void	8	4
Scope: block			
Name	Type	Location	Line Numbers
rrr	int	11	7
output	void	10	7
Scope: main			
Name	Type	Location	Line Numbers
z	int	14	13 15 16 17 17 17
x	int	15	10 15 16 16
y	undeclared	15	15

Checking Types...

Error: undeclared variable "z" is used at line 15

Error: invalid assignment at line 15

```
int main(void)
{
int x;
int xx;
int t[3];
void k;
x[3] = xx[2];
x = xx;
t[2] = x;
k = k + 3;
z = z + z;
return 0;
}
```

Symbol Table:

Printing Symbol Table:

Scope: global			
Name	Type	Location	Line Numbers
main	int	3	1
input	int	0	0
output	void	1	0
Scope: input			
Name	Type	Location	Line Numbers
Scope: output			
Name	Type	Location	Line Numbers
value	int	2	0
Scope: main			
Name	Type	Location	Line Numbers
x	void	7	4 10 10
t	int[]	6	5 9
x	int	4	3 7 8 9
z	undeclared	8	11 11 11
xx	int	5	4 7 8

Checking Types...

Error: The void-type variable is declared at line 6 (name : "x").

Error: Invalid array indexing at line 7 (name : "x"). indexing can only allowed for int[] variables

Error: Invalid array indexing at line 7 (name : "xx"). indexing can only allowed for int[] variables

Error: invalid operation at line 10

Error: invalid assignment at line 10

Error: undeclared variable "z" is used at line 11

Error: invalid operation at line 11

Error: invalid assignment at line 11

## 난관

typestring에 대한 처리를 완벽하게 하지 않아 segmentation fault 자주 발생

IdK가 호출되지 않아 다른 방법으로 ParamK 구현

## 프로젝트 후기

처음에 설계를 잘못해서 segmentation fault가 아주 많이 발생했다. 그럴 때마다 새로운 함수를 만들고 구조를 새로 바꿨다. 그러다보니 거의 다 완성할 때 좀 에러를 하나 고치면 잘 되던 것도 다시 에러 뜨고, 또 고치면 잘 되던게 에러 뜨고가 무한 반복이라 아예 새로 다 지우고 다시 시작했다. 그래도 기존 것을 최대한 이용하여 빠르게 다시 완성할 수 있었지만, 여전히 제출본에 쓸 데 없는 함수들과 변수들이 남아있어 아쉬움이 있다. 그래도 프로젝트 1,2를 나름 탄탄하게 구현해서 프로젝트 3에만 집중할 수 있었고, 대부분의 testcase 결과가 잘 작동하는 것 같아 잘 마무리 된 것 같다.