

Semantics

2018009125 조성우

1. 컴파일 환경

VM에서 Ubuntu 18.04.6 LTS버전으로 동봉된 Makefile을 통해 컴파일을 하였습니다.

2. 코드구현

먼저 insertNode함수내용부터 말씀드리겠습니다.

```
149 // Variable Declaration
150 case VariableDecl:
151 {
152     // Semantic Error: Void-Type Variables
153     if (t->type == Void || t->type == VoidArray) VoidTypeVariableError(t->name, t->lineno);
154     // Semantic Error: Redefined Variables
155     SymbolRec *symbol = lookupSymbolInCurrentScope(currentScope, t->name);
156     if (symbol != NULL) RedefinitionError(t->name, t->lineno, symbol);
157     // Insert New Variable Symbol to Symbol Table
158     insertSymbol(currentScope, t->name, t->type, VariableSym, t->lineno, t);
159     // Break
160     break;
161 }
162 // Function Declaration
163 case FunctionDecl:
164 {
165     // Error Check: currentScope is not global
166     ERROR_CHECK(currentScope == globalScope);
167     // Semantic Error: Redefined Variables
168     SymbolRec *symbol = lookupSymbolInCurrentScope(globalScope, t->name);
169     if (symbol != NULL) RedefinitionError(t->name, t->lineno, symbol);
170     // Insert New Function Symbol to Symbol Table
171     insertSymbol(currentScope, t->name, t->type, FunctionSym, t->lineno, t);
172     // Change Current Scope
173     currentScope = t->scope = insertScope(t->name, currentScope, t);
174     // Break
175     break;
176 }
```

VariableDecl과 FunctionDecl입니다. 둘 다 lookupSymbolInCurrentScope라는 함수를 각각 currentScope(var)와 globalScope(Func)에서 중복되는 symbol이 있는지 확인하였고 중복되는 symbol이 존재한다면 Error를 발생시켰습니다. 중복되는 symbol이 없다면 둘 다 insertSymbol을 통해 symbol table에 추가해주었습니다. 참고로 FunctionDecl쪽 insertSymbol에서 currentScope를 넣었는데 이 때 어차피 currentScope == globalScope이기 때문에 문제가 발생하지 않았습니다. 그리고 FunctionDecl에서는 추가로 Function scope까지 insertScope를 통해 생성해주었습니다.

```

178     case Params:
179     {
180         // Void Parameters: Do Nothing
181         if (t->flag == TRUE) break;
182
183         // Semantic Error: Void-Type Parameters
184         if (t->type == Void || t->type == VoidArray) VoidTypeVariableError(t->name, t->lineno);
185
186         // Semantic Error: Redefined Variables
187         SymbolRec *symbol = lookupSymbolInCurrentScope(currentScope, t->name);
188         if (symbol != NULL) RedefinitionError(t->name, t->lineno, symbol);
189
190         // Insert New Variable Symbol to Symbol Table
191
192         insertSymbol(currentScope, t->name, t->type, VariableSym, t->lineno, t);
193         // Break
194         break;
195     }

```

다음은 Params입니다. 먼저 t->flag를 통해 VOID인지 확인하였습니다. 그 다음엔 VOID, VOIDArray타입인지 확인하여 Error를 발생시켰습니다. 그 다음은 마찬가지로 중복 symbol이 있는지 확인하였고 없으면 insertSymbol을 통해 현재 scope에 새로운 symbol을 추가하였습니다.

```

205     case CallExpr:
206     {
207         // Semantic Error: Undeclared Functions
208         SymbolRec *func = lookupSymbolWithKind(globalScope, t->name, FunctionSym);
209         if (func == NULL) func = UndeclaredFunctionError(globalScope, t);
210         // Update Symbol Table Entry
211         else
212         |     appendSymbol(globalScope, t->name, t->lineno);
213         // Break
214         break;
215     }
216     // Variable Access
217     case VarAccessExpr:
218     {
219         // Semantic Error: Undeclared Variables
220         SymbolRec *var = lookupSymbolWithKind(currentScope, t->name, VariableSym);
221         if (var == NULL) var = UndeclaredVariableError(currentScope, t);
222         // Update Symbol Table Entry
223
224
225         else{
226             appendSymbol(currentScope, t->name, t->lineno);
227         }
228         // Break
229         break;
230     }

```

그 다음은 CallExpr과 VarAccessExpr입니다. 둘의 형식은 거의 똑같고 appendSymbol을 통해 어디서 참조되었는지 추가만 해주었습니다.

```

311     case IfStmt:
312     case WhileStmt:
313     {
314         // Error Check
315         ERROR_CHECK(t->child[0] != NULL);
316         // Semantic Error: Invalid Condition in If/If-Else, While Statement
317
318         TreeNode* conditionNode = t->child[0];
319         //checkNode(conditionNode);
320         if(conditionNode->type != Integer){
321             InvalidConditionError(t->lineno);
322         }
323         // Break
324         break;
325     }

```

다음은 CheckNode입니다. 319줄에서처럼 처음에는 child의 typecheck가 안되었다고 생각하였었는데 알고 보니 traverse함수에서 DFS형식으로 childNode를 checkNode함수에 넣어 typecheck를 끝마친 상황이었습니다. 따라서 굳이 한 번 더 호출할 필요가 없으므로 주석 처리하게 되었습니다. 320줄에서 child[0] 즉 expr부분이 integer가 아니면 오류가 나게끔 처리하였습니다.

```

327     case ReturnStmt:
328     {
329         // Error Check
330         ERROR_CHECK(currentScope->func != NULL);
331         // Semantic Error: Invalid Return
332
333         if(t->flag == 1){
334             if(currentScope->func->type != Void) InvalidReturnError(t->lineno);
335         }
336         else{
337             //checkNode(t->child[0]);
338             if(t->child[0]->type != currentScope->func->type) InvalidReturnError(t->lineno);
339         }
340
341         // Break
342         break;
343     }
344

```

다음은 ReturnStmt입니다. t->flag가 1이라는 것은 empty return을 뜻하므로 함수의 return type이 void가 아닐 경우 error처리를 하였습니다. 그리고 empty return이 아닐 경우 child[0]의 type과 함수의 return type이 같은 지 확인후 다르다면 error를 띄웠습니다.

```

346     case AssignExpr:
347     case BinOpExpr:
348     {
349         // Error Check
350         ERROR_CHECK(t->child[0] != NULL && t->child[1] != NULL);
351         // Semantic Error: Invalid Assignment / Operation
352
353         if(t->child[0]->type != Integer || t->child[1]->type != Integer){
354             if(t->kind == AssignExpr) InvalidAssignmentError(t->lineno);
355             else InvalidOperationError(t->lineno);
356             break;
357         }
358
359         // Update Node Type
360         t->type = t->child[0]->type;
361         // Break
362         break;
363     }
364

```

다음은 AssignExpr과 BinOpExpr입니다. 둘 다 child[0]과 child[1]의 type이 integer가 아니라면 에러를 띄웠고 t->kind에 따라 에러메시지를 다르게 설정하였습니다. 만약 둘 다 integer로 구성돼 있다면 정상적이므로 t->type을 t->child[0]->type, 즉 사실상 integer로 설정하였습니다.

```

366     case CallExpr:
367     {
368         SymbolRec *calleeSymbol = lookupSymbolWithKind(globalScope, t->name, FunctionSym);
369         // Error Check
370         ERROR_CHECK(calleeSymbol != NULL);
371         // Semantic Error: Call Undeclared Function - Already Caused
372         if (calleeSymbol->state == STATE_UNDECLARED)
373         {
374             t->type = calleeSymbol->type;
375             break;
376         }
377         // Semantic Error: Invalid Arguments
378         TreeNode *paramNode = calleeSymbol->node->child[0];
379         TreeNode *argNode = t->child[0];
380         while(paramNode != NULL || argNode != NULL){
381             if(paramNode == NULL && argNode != NULL){
382                 InvalidFunctionCallError(t->name, t->lineno);
383                 break;
384             }
385             else if(paramNode != NULL && argNode == NULL){
386                 if(paramNode->flag == 1) break;
387                 else{
388                     InvalidFunctionCallError(t->name, t->lineno);
389                     break;
390                 }
391             }
392
393             //checkNode(paramNode);
394             //checkNode(argNode);

```

```

393 //checkNode(paramNode);
394 //checkNode(argNode);
395 if(paramNode->type != argNode->type || paramNode->flag == 1){
396
397     InvalidFunctionCallError(t->name, t->lineno);
398     break;
399 }
400 else{
401     paramNode = paramNode->sibling;
402     argNode = argNode->sibling;
403 }
404
405
406 }
407
408 // Update Node Type
409 t->type = calleeSymbol->type;
410 // Break
411 break;
412 }

```

다음은 CallExpr입니다. 368줄에서 table lookup을 통해 알맞은 symbol을 가져옵니다. 여러 error처리를 거친 후 380줄입니다. 여기서부터 함수 인자들을 비교합니다. 둘 중에 하나라도 null이 아닐 경우 계속 while문을 진행합니다. 381줄에서 선언된 인자 수보다 더 많은 인자를 넣어 call을 진행한 경우의 error를 띄웁니다. 386줄에서는 예를 들어 int a(VOID)로 선언되었고 a(); 로 호출한 경우 올바른 상황이므로 break를 해주었습니다. 이와 같은 경우가 아닌 상황은 call했을 때 인자가 필요한 것보다 부족한 경우이므로 error를 띄웠습니다. 395줄에서는 둘 다 NULL이 아니지만 type이 다른 경우와 함수 선언당시 VOID로 인자를 선언하였는데 다른 인자가 들어온 경우의 error를 처리하였습니다. 모든 경우에 해당되지 않았다면 정상적인 진행이므로 각자 sibling을 통해 다음 인자를 검사할 수 있도록 하였습니다. 둘 다 NULL이 되어 while문을 나왔다면 t->type을 함수의 return type으로 선언하였습니다.

```

414     case VarAccessExpr:
415     {
416         SymbolRec *symbol = lookupSymbolWithKind(currentScope, t->name, VariableSym);
417         // Error Check
418         ERROR_CHECK(symbol != NULL);
419         // Semantic Error: Access Undeclared Variable - Already Caused
420         if (symbol->state == STATE_UNDECLARED)
421         {
422             t->type = symbol->type;
423             break;
424         }
425         // Array Access or Not
426         if (t->child[0] != NULL)
427         {
428             //checkNode(t->child[0]);
429
430             // Semantic Error: Index to Not Array
431             if(symbol->type != IntegerArray) {
432                 ArrayIndexingError2(t->name, t->lineno);
433             }
434             // Semantic Error: Index is not Integer in Array Indexing
435             if(t->child[0]->type != Integer){
436                 ArrayIndexingError(t->name, t->lineno);
437             }
438
439             // Update Node Type
440             t->type = Integer;
441         }
442         // Update Node Type
443         else
444             t->type = symbol->type;
445         // Break
446         break;
447     }

```

다음은 마지막으로 varAccessExpr입니다. 다른case들과 마찬가지로 여러 error처리를 거친 후 426줄부터 보겠습니다. 426줄에서부터는 array인 상황을 처리하는 과정을 나타냅니다. 먼저 431줄에서 IntegerArray가 아닌 경우 error를 처리하였고 435줄에서 index가 integer가 아닌 경우를 처리하였습니다. 정상 진행될 경우 t->type을 Integer로 설정하였습니다. 444줄에서는 array가 아니라 일반 변수인 상황을 처리하였습니다.

3. test결과

pdf에서 설명하신대로 ./testcase_result.sh을 실행하여 모든 result들을 비교하였습니다. 다행히 myresult와 예시로 나온 result의 모든 결과가 동일하였습니다. 과제 편의 많이 봐주셔서 감사드리며 한학기동안 고생하셨습니다. 감사합니다.