# **Parser**

## 2. Parser

# **Compilation environment and method**

```
Ubuntu 22.04.01 LTS
gcc 11.3.0
/2_Parser/ 에서
make을 통해 cminus_parser 실행파일 생성
```

# **Implementation**

## globals.h

```
typedef enum {StmtK, ExpK, DeclK} NodeKind;
typedef enum {VarK,FuncK,ParaK} DeclKind;
typedef enum {IfK, If_ElseK, ReturnK, WhileK, CompK} StmtKind;
typedef enum {BiOpK, ConstK, CallK, AssignK, VarAccK} ExpKind;
/* ExpType is used for type checking */
typedef enum {Void,Integer,VoidArr,IntArr} ExpType;
typedef struct treeNode
   { struct treeNode * child[MAXCHILDREN];
     struct treeNode * sibling;
     int lineno;
     NodeKind nodekind;
     union { DeclKind decl; StmtKind stmt; ExpKind exp; } kind;
     union { TokenType op;
             int val;
             char * name; } attr;
     ExpType type; /* for type checking of exps */
   } TreeNode;
```

cminus BNF grammar는 크게 statement, declaration, expression으로 나뉠 수 있다. 따라서 NodeKind는 StmtK, DeclK, ExpK로 나뉘게 열거형을 선언하고 각 StmtK, DeclK, ExpK는 세부 kind로 나뉘게 열거형을 선언한다.

#### util.c

```
TreeNode * newDeclNode(DeclKind kind)
{ TreeNode * t = (TreeNode *) malloc(sizeof(TreeNode));
  int i;
  if (t==NULL)
    fprintf(listing,"Out of memory error at line %d\n", lineno);
    for (i=0;i<MAXCHILDREN;i++) t->child[i] = NULL;
    t->sibling = NULL;
    t->nodekind = DeclK;
    t->kind.decl = kind;
    t->lineno = lineno;
   t->type = Void;
 }
  return t;
}
void printType(ExpType type){
  switch (type)
  case Integer:
    fprintf(listing,"int\n");
    break;
  case IntArr:
    fprintf(listing,"int[]\n");
    break;
  case Void:
    fprintf(listing,"void\n");
    break;
  case VoidArr:
    fprintf(listing,"void[]\n");
    break;
  default:
    break;
  }
}
```

globals.h에서 DeclKind를 추가했기 때문에 newDeclNode()을 만들어준다.

ExpType에 맞는 문자열을 출력해주기 위해 printType()을 만들어준다.

printTree()을 treeNode의 kind에 따라 요구된 문자열을 출력하도록 수정해준다.

# cminus.y

1. identifier 처리

```
id : ID
    {
          $$ = newDeclNode(VarK);
          savedName = copyString(tokenString);
          $$->attr.name = savedName;
}
```

identifier가 들어왔을 때 상위 트리노드에서 identifier의 문자열을 사용하기 위해 임시 트리노드를 만들고, attr.name에 문자열을 저장해준다.

이후 상위 트리노드에 identifier의 문자열을 저장해주고 임시 트리노드를 메모리 해제해 준다.

ex) 아래 코드의 5,6번째 줄. 상위 트리노드(\$\$)에 이름을 저장해주고 임시 트리노드(\$1)을 메모리 해제해준다.

2. int, void와 int∏, void∏구분

기존 코드

```
var_decl
            : type_spec ID SEMI
              {
                $$ = $1;
                $$->attr.name = $2->attr.name;
                free($2);
            | type_spec ID LBRACE num RBRACE SEMI
                $$ = $1;
                $$->attr.name = $2->attr.name;
                free($2);
                $$->child[0] = $4;
type_spec
            : INT
                $$ = newDeclNode(VarK);
                $$->type = Integer;
              }
            | VOID
                $$ = newDeclNode(VarK);
                $$->type = Void;
```

var\_decl이 위의 규칙으로 파싱될 때에는 \$\$의 type가 Inteager 혹은 Void이어야한다. 반면 아래의 규칙으로 파싱될 때에는 \$\$의 type가 IntArr 혹은 VoidArr이어야한다. 하지

만 type\_spec에서는 트리노드에 어느 타입을 저장해야 할지 모른다. 문법을 아래와 같이 수정하여 이러한 문제를 해결했다.

```
: INT id SEMI
var_decl
                $$ = newDeclNode(VarK);
                $$->type = Integer;
                $$->attr.name = $2->attr.name;
                free($2);
              }
            | VOID id SEMI
              {
                $$ = newDeclNode(VarK);
                $$->type = Void;
                $$->attr.name = $2->attr.name;
                free($2);
              }
            | INT id LBRACE num RBRACE SEMI
                $$ = newDeclNode(VarK);
                $$->type = IntArr;
                $$->attr.name = $2->attr.name;
                free($2);
                $$->child[0] = $4;
            | VOID id LBRACE num RBRACE SEMI
                $$ = newDeclNode(VarK);
                $$->type = VoidArr;
                $$->attr.name = $2->attr.name;
                free($2);
                $$->child[0] = $4;
```

수정된 문법에 의하면 다음 토큰이 무엇이 오는지에 따라 type을 다르게 저장해줄 수 있다.

#### 3. if, if-else의 shift/reduce conflict

```
;
;
selec_stmt: IF LPAREN exp RPAREN stmt • ELSE stmt
| IF LPAREN exp RPAREN stmt •
```

selec\_stmt의 FOLLOW에는 ELSE가 있기 때문에 위와 같은 상황에서 shift/reduce conflict가 발생한다.

본 Project에서는 가까운 IF와 ELSE가 묶여야 하기 때문에 위와 같은 상황에서 shift를 해야한다.

```
%left LPAREN RPAREN
%left ELSE
```

Definitions부분에 위와같이 ELSE의 우선순위를 더 높게 설정하여 shift/reduce conflict을 해결했다.

### Sample

```
Frontiate

Frontian

Frontiate

Frontiate

Frontiate

Frontiate

Frontiate

Frontian

Fro
```