1. 과제 개요

본 과제는 주어진 EBNF 문법에 기반한 간단한 언어를 해석하는 **재귀 하강 파서** (Recursive-Descent Parser)를 C/C++, Python 언어로 구현하는 것이다. 파서는 사용자가 직접 입력한 한 줄의 문장을 분석하고, 문법에 맞게 해석하거나, 구문 오류(Syntax Error)를 탐지한다. 또한, 변수에 대한 할당과 출력 기능을 포함하며, 계산된 표현식의 값을 저장하고 출력하는 기능을 수행한다.

2. 문법 설명

```
<declaration> → <type> <var> ;
<statement> → <var> = <aexpr> ; | print <aexpr> ; |
         while ( <bexpr> ) do ' { ' {<statement>} ' } ' ; |
         if ( <bexpr> ) ' { ' {<statement>} ' } ' else ' { ' {<statement>} ' } ';
<br/>bexpr> → <var> <relop> <var>
<relop> → == | != | < | >
<aexpr> → <term> {( + | - ) <term>}
<term> → <factor> { * <factor>}
<factor> → [ - ] ( <number> | <var> | '('<aexpr>')' )
<type> → integer
<number> → <digit> {<digit>}
<digit> → 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9
<var> → <alphabet>{<alphabet>}
s | t | u | v | w | x | y | z
```

<주요 특징>

- 연산자 우선순위는 * 가 + , -보다 높다.
- bexpr의 경우 변수와 변수 사이의 비교만 가능하다. 따라서 a < 5와 같은 숫자와의 비교는 금지된다.
- declaration과 statement부는 구분되어야 한다.
- while문과 if문은 중첩이 가능하다.

3. 주요 구현 함수

전체 코드는 lexer와 parser로 구분되며 lexer에서는 각 토큰별로 정보를 저장하고 parser에서 BNF룰에 따라 재귀함수로 파싱을 수행한다.

<declaration>

```
Int declaration(void){
    if(type() <0){
        errorFlag = true;
        return -1;
    }

    // 선언되지 않은 변수인지 확인
    // if (symbolTable.count(currentToken().lexeme) != 0) {
        // errorFlag = true;
        // return -1;
    // }
    string varName = var();

    if(expect(SEMICOLON) == -1){
        errorFlag = true;
        return -1;
    }

    symbolTable[varName] = 0;
    return 0;
}
```

선언부에서는 같은 변수에 대해 두 번 이상 선언하여도 bnf상 문제가 없으므로 에러가 나면 안된다. <while>

2pass로 평가를 하며, 1pass에서는 bexpr의 결과에 상관없이 입력이 bnf 규칙을 따르는지 확인한다. 에러가 있는 경우 Syntax error를 출력하며 그렇지 않은 경우 token index를 변화시키며 while문을 수행한다.

```
else if(currentToken().tokenCode == WHILE)별
nextToken();

// 1. 기본 구최 패성
if(expect(LEFT_PAREN) == -1) return -1;
int currentWhileConditionStart = currentTokenIndex;

bexpr();
if(ernorFlag) return -1;
int tempAfterConditionIndex = currentTokenIndex;
currentTokenIndex = tempAfterConditionIndex;
if(expect(RGHT_PAREN) == -1) return -1;
if(expect(RGHT_PAREN) == -1) return -1;
if(expect(LGBACE) == -1) return -1;
if(expect(LGBACE) == -1) return -1;
int currentWhileBodyStart = currentTokenIndex;

// 루프 본론을 먼저 런 패상하여 문법 오류 검사
// 설립 테이탈과 출락 상태 백일
mmpcstring, long long> backupSymbolTable = symbolTable;
vectorAciong long> backupPrintBuffer = printBuffer;
int backupPrinted = printed;

// 본문 패성 (실행은 하지면 결과는 무사)
while(currentToken().tokenCode != RBRACE && !errorFlag && currentToken().tokenCode != END){
if(statement() == -1) {
    return -1; // 문법 오류 발견 사 즉시 종료
}
}
```

pass1의 과정

<IF>

while과 마찬가지로 문법상 오류를 검사하고 에러가 없다면 실제 수행부를 실행한다.

```
// then 블록을 먼저 파싱하여 문법 오류 검사

// 심볼 테이블과 출력 상태 백업

map<string, long long> backupSymbolTable = symbolTable;
vector<long long> backupPrintBuffer = printBuffer;
int backupPrinted = printed;

// then 블록 파싱

while(currentToken().tokenCode != RBRACE && !errorFlag && currentToken().tokenCode != END){
    if(statement() == -1) {
        return -1; // 문법 오류 발견 시 즉시 종료
    }
}
if(errorFlag) return -1;

// 상태 복원

symbolTable = backupSymbolTable;
printBuffer = backupPrintBuffer;
printed = backupPrinted;

int currentIfthenBlockClosingBrace = currentTokenIndex;
if (expect(RBRACE) == -1) return -1;
if (expect(LLSE) == -1) return -1;
if (expect(LBRACE) == -1) return -1;
int currentIffElseBlockStart = currentTokenIndex;
```

pass1

```
// 2. 실제 실행 로찍
int savedCurrentTokenIndex = currentTokenIndex;

// 조건 평가
currentTokenIndex = ifElseStack.back().conditionStartIndex;
bool cond = bexpr();
currentTokenIndex = savedCurrentTokenIndex;

if (errorFlag) {
    if(!ifElseStack.empty()) ifElseStack.pop_back();
    return -1;
}

if (cond) { // 조건이 true: then 블록 실행
    currentTokenIndex = ifElseStack.back().thenBlockStartIndex;
    while(currentToken().tokenCode != RBRACE && !errorFlag && currentToken().tokenCode != END){
        if (expect(RBRACE) == -1) return -1;
    }
    if (expect(RBRACE) == -1) return -1;
}
else { // 조건이 false: else 블록 실행
    currentTokenIndex = ifElseStack.back().elseBlockStartIndex;
    while(currentToken().tokenCode != RBRACE && !errorFlag && currentToken().tokenCode != END){
        if(statement() == -1) return -1;
    }
    if (expect(RBRACE) == -1) return -1;
}
```

pass2

while과 if 문은 중복될 수 있으므로 stack구조로 body의 시작부 종료부의 token상 index를 저장해둔다. 추가로 조건문의 참 거짓 여부와 관련없이 항상 BRACE내부의 문법을 테스트할 경우 무한루프가도는경우가 생겨 문법체크용 함수와 실제 구현용 함수를 분리하여 구현하였다.

```
>> a = 10;
>> float b;
>> floager k = 2;
>> floager k = 2;
>> floager k = 3;
>> floager k
```

주어진 pdf 상에 -기호 대신 하이픈(-)이 들어간 케이스가 있던데 bnf 상으로는 -기호만 있어 구현에 포함시키지 않음.

Python