

Process

<ident>의 현재 값을 저장하기 위한 data-structure로 Vector를 사용하였다. Vector의 자료형은 <pair<string, int>>이다. 여기서 string은 <ident>의 이름을 저장하고, int는 그 변수의 값을 저장한다.

먼저 프로그램을 크게 lexical analyzer부분과 parser로 구분할 수 있다.

Lexical analyzer의 역할은 파일에서 문자단위로 읽어서 읽은 요소들을 합쳐서 lexeme을 구성한다. 그 lexeme에 대한 정보를 각종 변수에 저장해 둔다. (ex. Lexeme, token, charClass, etc.)

다음으로 parser의 역할은 <statement>의 의미를 파악하여 실질적인 연산을 한다. 이 과정에서 예외에 대한 처리도 같이 한다.

Handling exception

오류 처리를 위해 error함수를 선언하였다. 이는 매개변수로 정수형 변수 debug를 전달받는다. 이는 열거형 ERROR_CODE에서 미리 정의된 코드로써 어떤 유형의 에러인지에 대한 정보를 포함한다. error함수는 전달받은 debug 변수를 통해 error_flag 변수를 해당 오류코드로 할당한다.

오류가 발견되어도 파싱을 중단하지 않고 이어서 해야 하기 때문에 error_flag 전역 변수를 선언한다. 파싱하는 과정에서 에러가 발견되면 이 변수에 저장해두고 이어서 파싱한다. 파싱이 완료되면 error_flag를 통해 하나의 <statement>를 parse한 결과를 출력할 때 오류가 있을 시 어떤 오류인지 출력할 수 있도록 한다.

처리한 예외는 3가지로 no_declaration, not_enough_elements, wrong_parenthesis가 있다. 이는 각각 "정의되지 않은 변수가 참조됨", "식의 요소가 부족함", "올바르지 않은 괄호 쌍"을 의미한다.

정의되지 않은 변수

<statement>의 우항을 계산하는 과정에서 모든 항에 대해서 상수가 아닌 항 중 에(변수) 미리 선언되지 않은 항이 있는지 확인한다. 이는 <ident>를 저장하고 있는 ident Vector에서 확인한다. 만약 없을 시 error함수에 1번 에러코드를 전달한다. 또한 result를 출력할 때 결과가 Unknown이라도 <ident>에 대한 정보가 출력되어야 하므로 일단 ident Vector에 추가한다.

식의 요소가 부족함

이 예외의 엄밀한 의미를 연산자, 혹은 피연산자의 개수가 올바르지 못하다는 것이다. 예를 들어 $a + 2 /$ 와 같은 수식이 있을 때, 이는 단순히 피연산자가 부족하다는 것으로도 cover할 수 있지만 더욱 일반화하여 식의 요소가 부족한 것으로 cover하였다. 우항에 존재하는 operator(<add_operator>, <mult_operator>)의 개수와 operand(<const>, <ident>)의 개수를 비교해서 올바르지 못한 경우 error함수에 2번 코드를 전달한다.

올바르지 않은 괄호

올바르지 않은 괄호를 다음과 같이 정의할 수 있다.

- 1) 여는 괄호와 닫는 괄호의 개수가 다른 경우
- 2) 여는 괄호 뒤에 닫는 괄호가 없는 경우

이를 cover하기 위해 여는 괄호의 개수와 닫는 괄호의 개수를 저장한다. 또한 계산하는 과정에서 전체 수식에서 가장 안에 있는 괄호쌍부터 계산하고 전체 수식의 괄호 수식이 있던 부분을 그 결과로 대체한다. 이렇게 반복적으로 괄호가 없어질 때까지 계산한다. 이렇게 계산하기 위해 연속된 괄호쌍을 찾는 과정이 필요하다. (ex. $((00))$ 에서는 1번 인덱스와 2번 인덱스가 연속으로 여닫는 괄호가 존재하므로 이 부분을 찾음) 이 과정에서 여는 괄호보다 닫는 괄호를 찾는 경우 error함수에 3번 코드를 전달한다.