Interpretador de expressões com memória

Desenvolva um interpretador para a seguinte gramática:

```
Prog ::= \{Dec\} Exp
Dec ::= Var '=', Exp
Var ::= [a-z]
Exp ::= Exp BinOp Exp
| UnOp Exp
| Num
| `@`, Var
| `(', Exp `)',
BinOp ::= '+', | `-', | `*', | `/', | `^', |
UnOp ::= '-', | UnOp ::= '-', | UnOp ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop ::= '-', | Unop
```

Note que a gramática possui ambiguidades que devem ser resolvidas pela sua implementação. As ambiguidades têm relação com a precedência dos operadores (menor prioridade para maior prioridade):

```
+ e -
* e /
- (unário)
```

A exponenciação tem associatividade à direita, enquanto todos os outros operadores binários têm associatividade à esquerda.

O seu interpretador também deverá tratar os seguintes erros semânticos:

- divisão por zero;
- declaração de variável duplicada;
- uso de variável não declarada.

A entrada do seu interpretador é um programa válido na linguagem da gramática da calculadora simples, o qual deverá ser informado pela linha de comando. A saída do seu interpretador é a impressão na tela do resultado da interpretação do programa ou uma mensagem de erro. Por exemplo, se o programa válido, conforme o exemplo abaixo

$$1 - 2 * 3 + 4$$

a saída deve ser o resultado da interpretação da expressão:

-1.00

Contudo, se o programa contiver erros, como no exemplo a seguir

2 / (1 - 1)

o saída deve ser uma mensagem de erro, por exemplo:

stdin:1:8: divisão por zero!

Fases do projeto:

1. Análise léxica

Nesta fase você precisa apenas criar uma varredura do programa, isto é, basta classificar cada token e imprimir na tela dentro de um laço de repetição.

2. Análise sintática

Nesta fase você deve integrar a análise léxica com a sintática, isto é, agora o seu analisador léxico deve fornecer uma função get_token() que o analisador sintático pode usar para validar a gramática, além de gerar uma árvore de sintaxe abstrata para o programa. Nesta fase é interessante criar uma função que imprime a árvore, pois pode ajudar com debug.

3. Interpretação com análise semântica

Nesta fase você deve integrar a análise sintática com a interpretação do programa. É nesta fase que você também deve fazer a análise semântica das expressões e declarações de variáveis, o que pode ocorrer durante a interpretação, parecido com o que ocorre em linguagens dinamicamente tipadas. Em resumo, você deve percorrer a árvore gerada pela análise sintática e imprimir o resultado da interpretação do programa. Se existir algum problema semântico a interpretação é abortada e uma mensagem de erro deve ser exibida.

O exemplo disponibilizado pelo professor mostra como integrar as fases do projeto.