Insper

# Lógica da Computação

Aula 09

Raul Ikeda

2° semestre de 2018

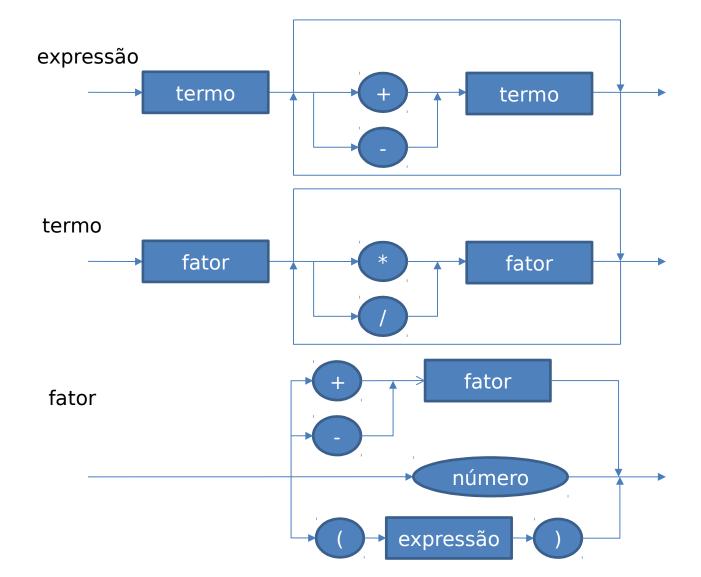
## Aula Passada

- 1. Gramática Livres de Contexto
- 2. Autômatos de Pilha

## Esta Aula

1. Abstract Syntax Tree

# Situação Atual

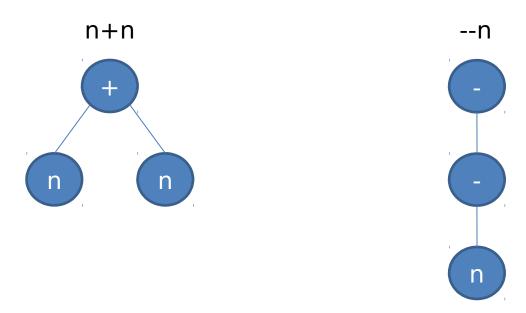


## EBNF e Gramática

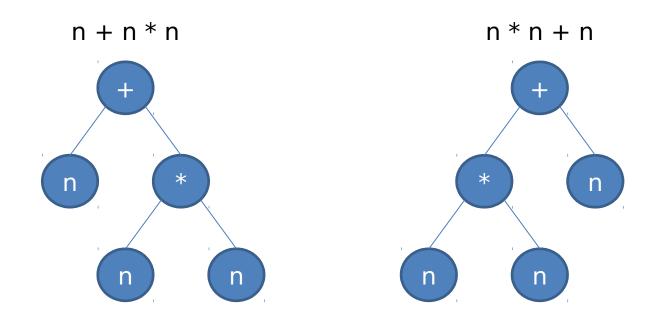
```
expressão = termo, \{ ("+" | "-"), termo \} ;
termo = fator, { ("*" | "/"), fator } ; fator = ("+" | "-") fator | número | "(", expressão, ")" ;
número = "-2^{63}" | ... | "2^{63}";
                      G = (\{E, T, F, +, -, *, /, (,), n\}, \{+, -, *, /, (,), n\}, P, E)
                                                P = \begin{cases} E \to T \\ E \to E + T \\ E \to E - T \\ T \to F \\ T \to T * F \\ T \to T / F \\ F \to -F \\ F \to +F \\ F \to (E) \\ F \to n \end{cases}
```

# **AST - Abstract Syntax Tree**

- Assim como árvore de derivação é uma forma de representar uma cadeia em função de uma gramática. A AST representa a ordem com que o diagrama sintático é percorrido.
- Ideia: alguns símbolos terminais da nossa gramática vão virar nós de uma árvore. Dependendo do símbolo, este poderá possuir 0 ou mais filhos.
- Exemplos:

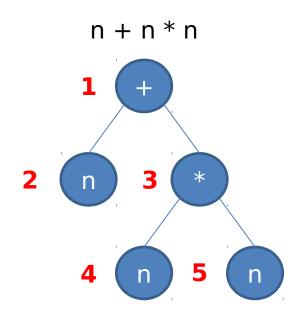


# AST - A ordem importa



Para montar corretamente, é preciso realizar o **tracing** do diagrama sintático.

## AST - Para que serve?

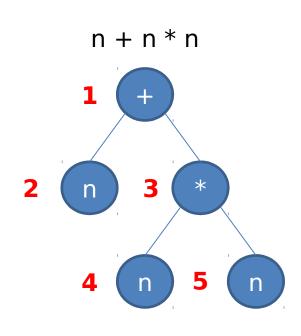


Percorrendo a árvore em profundidade da esquerda para a direita:

Pergunta do milhão: aonde isso será útil mesmo?



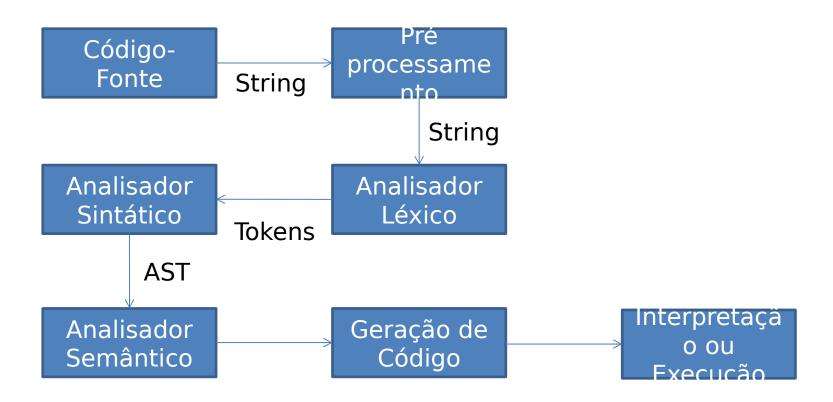
#### AST - Como funciona?



Cada nó pede para que cada filho interprete a sua parte recursivamente:

- 1. #1: Resolve aí #2
- 2. #2: Toma n
- 3. #1: Resolve aí #3
- 4. #3: Resolve aí #4
- 5. #4: Toma n
- 6. #3: Resolve aí #5
- 7. #4: Toma n
- 8. #3: Toma n \* n
- 9. #1: Toma n + n \* n

#### Como estamos?



#### Atividade: Roteiro 4

Roteiro Impresso ou PDF no Blackboard.

## Próxima Aula

- Pumping Lemma para CFL
- Propriedades de fecho
- Questões agora não tão decidíveis
- Referências:
  - Hopcroft et al. Cap. 7
  - Sipser Cap 2.3