

## PONTIFÍCIA UNIVERSIDADE CATÓLICA DE GOIÁS ESCOLA POLITÉCNICA E DE ARTES ESTRUTURAS DE DADOS II

CMP 1099

PROF. MSC. ANIBAL SANTOS JUKEMURA

## **EXPRESSION TREE**

Quando se escreve uma expressão aritmética como B \* C, a forma do expressão fornece informações para que você possa interpretá-la corretamente. Neste caso, a variável B está sendo multiplicada pela variável C já que o operador de multiplicação \* aparece entre elas na expressão. Este tipo de notação é chamada de infixa já que o operador é \* aparece entre os dois operandos sobre os quais está atuando. A notação prefixa requer que todos os operadores precedam os dois operandos sobre os quais atuam.

## Exemplos:

| Expressão Infixa | Expressão Prefixa |
|------------------|-------------------|
| a+b              | +ab               |
| a+b+c            | +a*bc             |
| (a+b)*c          | *+abc             |
| a+b*c+d          | ++a*bcd           |
| (a+b)*(c+d)      | *+ab+cd           |
| a+b+c+d          | +++abcd           |

Dada essa definição, considere uma Expression Tree. Uma "árvore de expressão" é uma forma de árvore binária usada para representar as expressões. Uma árvore de expressão binária pode representar dois tipos de

expressões, isto é, expressões algébricas e expressões booleanas. Além disso, pode representar as expressões contendo operadores unários e binários.

Uma expressão algébrica pode ser formada através de uma árvore de expressão binária chamando recursivamente a subárvore esquerda, imprimindo o operador raiz e chamando recursivamente a subárvore direita. Essa estratégia de chamar a subárvore esquerda, o nó raiz e a subárvore direita são eventualmente chamadas no método de travessia de **ordem infixa**. Como alternativa, você pode-se imprimir o nó raiz primeiro e depois chamar recursivamente as subárvores esquerda e direita, respectivamente. Essa estratégia é chamada de travessia de **pré-ordem**.

Observe que esses métodos de travessia em profundidade da árvore são representações padrão de formatos de expressão, ou seja, expressão infixa, e prefixada.

O problema consiste em, dada uma expressão em ordem prefixada, construtir uma expression tree para que, ao percorrê-la em ordem infixa, a expressão gerada corresponde também estará na ordem infixa.