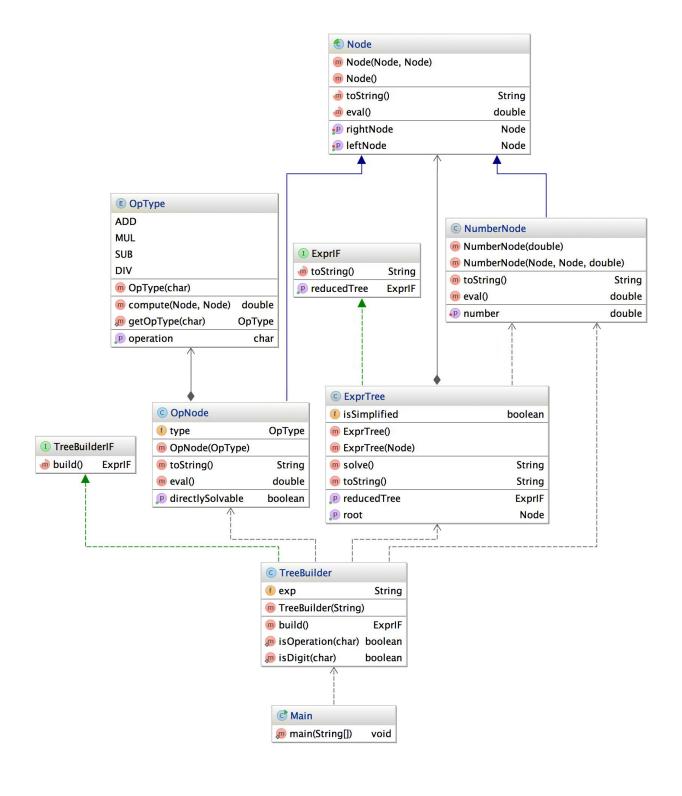
# Mini-projet 1 - Manipulation d'expressions arithmétiques

# 1. Diagramme des classes



24 avril 2015

## 2. Choix d'implémentation

Afin d'implémenter l'arbre syntaxique abstrait, nous avons utilisé une structure chainée. Ce type d'implémentation a été préféré à un tableau dynamique car la complexité spatial avec un tableau est de  $\Theta(2^n)$  alors qu'avec une structure chainée la complexité spacial est de  $\Theta(n)$ .

De plus, une structure chainée était un choix obligatoire vu la contrainte d'utiliser des méthodes récursives.

## 3. Complexité des différentes méthodes

Soit n, le nombre d'opérations et de nombres : n représente donc la taille du problème à résoudre.

#### 3.1 TreeBuilderIF.build()

Complexité temporelle en  $\Theta(n)$  car :

- 1. L'expression sera toujours parcourue entièrement 1 fois, à l'aide d'une boucle.
- 2. La boucle principale ne contient que des opérations de complexité  $\Theta(1)$ .

On en déduit donc que le temps d'exécution augmentera de façon linéaire par rapport à la taille du problème.

#### 3.2 ExprIF.getReducedTree()

Complexité temporelle en  $\mathcal{O}(\log(n))$  car :

- 1. Complexité temporelle en  $\mathcal{O}(\mathbf{h})$ , où h est la hauteur de larbre
- 2. L'arbre est équilibré donc  $h \in \Theta(\log_2(n))$

Donc,

- Meilleur cas :  $\Theta(1)$  (on tombe sur la racine)
- Pire cas :  $\Theta(\log(n))$
- En général :  $\mathcal{O}(\log(\mathbf{n}))$

### 3.3 ExprIF.toString()

Complexité temporelle en  $\mathcal{O}(\mathbf{n})$  car on passe, dans le pire des cas, 3x par chaque noeud de l'arbre (parcours d'Euler). On a donc une complexité en  $\mathcal{O}(3\mathbf{n})$ . On peut "simplifier" le 3 car il s'agit d'une constante. On obtient donc  $\mathcal{O}(\mathbf{n})$ 

- Meilleur cas :  $\Theta(1)$  (L'arbre est entièrement simplifié)
- Pire cas :  $\Theta(\mathbf{n})$
- En général :  $\mathcal{O}(\mathbf{n})$

### 4. Difficultés rencontrées

- Quelques difficultés à implémenter une méthode récursive
- Choix d'implémentations

24 avril 2015 2

#### **Annexe**

6

7

8

9

10

11 }

}

return str;

#### **TreeBuilder**

```
public ExprIF build() {
 2
       Stack < Node > stack = new Stack < Node > ();
 3
       for (int i = 0; i < exp.length(); i++) {</pre>
            char currentChar = exp.charAt(i);
4
            if (isDigit(currentChar)) {
5
                StringBuilder number = new StringBuilder();
 6
                while (i < exp.length() && isDigit(exp.charAt(i))) {</pre>
 7
                   que le nombre n'est pas fini
8
                    number.append(exp.charAt(i));
 9
                    i++;
10
                Node Node = new
11
                   NumberNode(Double.parseDouble(number.toString()));
12
                stack.push(Node);
13
           } else if (isOperation(currentChar)) {
14
15
                Node Node = new OpNode(OpType.getOpType(currentChar));
16
17
                stack.push(Node);
18
           } else if (currentChar == ')') {
19
20
                Node rightNode = stack.pop();
21
                Node root = stack.pop();
22
                Node leftNode = stack.pop();
23
                root.setLeftNode(leftNode);
24
                root.setRightNode(rightNode);
25
                stack.push(root);
26
            }
27
28
       return new ExprTree(stack.pop()); // Retourne la racine de l'AST
29
30 }
   ExprIF
   public String toString() {
1
2
       String str = null;
       if (root.getLeftNode() == null && root.getRightNode() == null) {
3
4
            return root.toString();
       } else if (root.getLeftNode() != null && root.getRightNode() != null) {
5
```

ExprTree LeftTree = new ExprTree(root.getLeftNode());

str = "(" + LeftTree.toString() + root.toString() +

RightTree.toString() + ")";

ExprTree RightTree = new ExprTree(root.getRightNode());

24 avril 2015 3

```
public ExprIF getReducedTree() {
 2
       if (getRoot().getLeftNode() != null && getRoot().getRightNode() !=
3
           null) {
           ExprTree subLeft = new ExprTree(root.getLeftNode());
 4
 5
           ExprTree subRight = new ExprTree(root.getRightNode());
           ExprTree eL = (ExprTree) subLeft.getReducedTree(); // Appel récursif
 6
           ExprTree eR = (ExprTree) subRight.getReducedTree(); // Appel
 7
               récursif
8
9
           if (getRoot() instanceof OpNode) {
10
11
                if (((OpNode) getRoot()).isDirectlySolvable() &&
                   (!eL.isSimplified || !eR.isSimplified)) {
12
                    root = new NumberNode(root.eval());
                    isSimplified = true;
13
14
                    return this;
                }
15
16
           }
17
18
           if (eL.isSimplified) {
19
                this.getRoot().setLeftNode(eL.getRoot());
20
                return new ExprTree(this.getRoot());
           }
21
22
23
           if (eR.isSimplified) {
                this.getRoot().setRightNode(eR.getRoot());
24
25
                return new ExprTree(this.getRoot());
26
           }
27
28
29
       }
30
       return this;
31 }
```

24 avril 2015 4