# Projet 2 : interpréteur d'expressions

Objectif : implémenter un interpréteur d'expressions mathématiques.

```
Calculator 0.0.1
Type "help" for more information
>>> pi = 3.14159265359
3.141593
>>> r = 5
5.000000
>>> aire = pi*r^2
78.539816
>>> \sin(pi/3)^2 + \cos(pi/3)^2
1,000000
>>> aire
78.539816
```

1

## Evaluer une expression

Difficulté principale : évaluation d'une expression

$$"(3-4)^3+\sin(4/5)" \Rightarrow -0.282644$$

#### Deux étapes :

- Découper le texte en "tokens" (sous-chaînes de caractères ayant un sens ensemble)
- Analyser la séquence de tokens pour évaluer l'expression

```
Découpage en tokens
```

```
(tokenizer.c)
```

```
x - 1 + \sin(2.3)
                          x - 1 + \sin(2.3)
<SYMBOL,0,"x">
       <OPERATOR, 1, "-">
                <NUMBER, 2, 1.0>
                       <OPERATOR, 3, "+">
                                <SYMBOL,4,"SIN">
                                       <LEFTPAR, 7, NULL>
                                                <NUMBER, 8, 2.3>
                                                       <RIGHTPAR, 11, NULL>
```

```
7 types: SYMBOL (x), OPERATOR (+), EQUAL (=), NUMBER (2.3), LEFTPAR ((), RIGHTPAR ()), STOP (n).
```

3

<STOP, 12, NULL>

Stocke les informations associées aux symboles reconnus dans le langage :

- Variables  $(x,y1...) \Rightarrow double$
- Fonctions (sin, cos...) ⇒ double (\*f)(double)
- Opérateurs (+, -...) ⇒ double (\*f)(double, double)
  - + précédence et associativité

Les symboles non présents dans la table ne sont pas permis dans le langage.

## Précédence et associativité des opérateurs

- x op1 y op2 z évalué comme :
  - (x op1 y) op2 z si précédence de op1 > précédence de op2
  - x op1 (y op2 z) si précédence de op1 < précédence de op2
- x op y op z évalué comme :
  - (x op y) op z si op est associatif à gauche (ex : -, /)
  - x op (y op z) si op est associatif à droite (ex : ^)

### Algorithme shunting-yard

Permet de transformer une séquence de tokens en la valeur correspondante.

#### Basée sur deux piles :

- Sop : une pile d'opérateurs (tokens)
- Sval : une pile de valeurs (double)

Sop contient les opérateurs dont l'évaluation est retardée en attente de l'évaluation de leurs arguments.

Sval contient les valeurs intermédiaires déjà calculées.

Voir l'énoncé pour l'algorithme précis.

### Algorithme shunting-yard: illustration

Expression: "pi\*r^2"

```
Première phase : on traite les tokens
                                           Token: <NUMBER, 5, 2.000000>
Token: <SYMBOL,0,pi>
                                             number => push on Sval
  variable => push on Sval
                                               Sop : |*,^{\circ}
    Sop : I
                                               Sval: |3.14,5.00,2.00
    Sval: |3.14
                                           Token: <STOP.7.NULL>
Token: <OPERATOR,2,*>
  operator => check Sop
  Sop empty => push token on Sop
                                           Deuxième phase : on vide Sop
    Sop : |*
    Sval: |3.14
                                               Sop: |*,^{\circ}|
Token: <SYMBOL,3,r>
                                               Sval: |3.14,5.00,2.00
  variable => push on Sval
                                          Token on Sop: ^
    Sop : |*
                                             => evaluate
    Sval: |3.14,5.00
                                               Sop : |*
Token: <OPERATOR,4,^>
                                               Sval: |3.14,25.00
  operator => check Sop
                                          Token on Sop: *
  Token on Sop: *
                                             => evaluate
  => stop and push token on Sop
                                               Sop : |
    Sop: |*,^{\circ}|
                                               Sval: 178.54
    Sval: |3.14,5.00
```

### Algorithme shunting-yard: illustration

### Expression: "sin(1\*2+3)"

Token: <SYMBOL.0.sin> function => push on Sop Sop : |sin Sval: I Token: <LEFTPAR.3.NULL> leftpar => push on Sop Sop : |sin,( Sval: | Token: <NUMBER.4.1.000000> number => push on Sval Sop : |sin.( Sval: |1.00 Token: <OPERATOR,5,\*> operator => check Sop Token on Sop: ( => stop and push token on Sop Sop : |sin,(,\* Sval: |1.00 Token: <NUMBER, 6, 2.000000> number => push on Sval Sop : |sin.(.\*

Sval: |1.00,2.00

```
Token: <OPERATOR,7,+>
  operator => check Sop
  Token on Sop: *
   precedence => evaluate
    Sop : |sin,(
    Sval: 12.00
  Token on Sop: (
  => stop and push token on Sop
    Sop : |sin,(,+
    Sval: |2.00
Token: <NUMBER, 8, 3.000000>
  number => push on Sval
    Sop : |sin.(.+
    Sval: |2.00.3.00
Token: <RIGHTPAR,9,NULL>
  rightpar => check Sop
  Token on Sop: +
   operator => evaluate
    Sop : |sin,(
    Sval: |5.00
  Token on Sop: (
   leftpar => remove
    Sop : |sin
    Sval: |5.00
  Token on Sop: sin
  function => evaluate
    Sop : I
    Sval: 1-0.96
    Token: <STOP, 11, NULL>
```

#### **Fichiers**

#### On fournit:

- tokenizer.c : l'analyseur lexicale.
- dict.c, stack.c, list.c : des structures standards de dictionnaire, pile et liste.
- main.c : un fichier qui lance l'interpréteur.

#### Vous devez écrire :

- symboltable.c : gestion de la table des symboles
- shunting-yard.c : algorithme de shunting-yard
- calculator.c : la boucle REPL est fournie. Il faut juste compléter la fonction d'initialisation de la table des symboles.

# Difficultés/conseils

#### symboltable.c:

- Utilisez une ou plusieurs tables de hachage
- Attention à la gestion de la mémoire (maintenir une liste des structures créées)
- Voir les slides suivants pour la gestion des pointeurs de fonction.

#### shunting-yard.c:

- Implémentation litérale de l'algorithme de l'énoncé (deux boucles while principales, la première assez longue)
- Le tokenizer fournit les tokens les uns après les autres (tokenizerGetNextToken), pas de retour en arrière possible
- Gestions des erreurs (dans les expressions) et de la mémoire assez compliquées. Pas des critères importants pour la note finale.

# Remarques sur pointeurs de fonctions (1/2)

Pour donner une valeur de retour de type pointeur de fonction :

```
typedef double (* FunctionFctType)(double);
double myfunction(double x) {
  . . .
FunctionFctType myfunction2() {
  . . .
  return myfunction;
void myfunction3() {
  FunctionFctType f = myfunction2();
  double x = f(1.2);
```

# Remarques sur pointeurs de fonctions (2/2)

En principe, on ne peut pas stocker un pointeur de fonction dans une variable de type void \* (même si ça peut marcher selon le compilateur).

Et donc, par exemple, ce code est invalide :

```
double myfunction(double x) {
    ...
}
Dict *d = dictCreate(1000);
dictInsert(d, "key", myfunction);
```

L'idée est de passer par une structure intermédiaire :

```
typedef struct MyStruct_t {
  double (* f)(double);
} MyStruct;

MyStruct *mystruct = malloc(sizeof(MyStruct));
mystruct->f = myfunction;
dictInsert(d, "key", mystruct);
```

### Modalités

- Par groupes de deux étudiants maximum. Contribution de chacun à préciser dans le rapport.
- Deadline le vendredi 17/12/2021 à 23h59.