## 0.1 Рекурсивный разбор выражений

В этом разделе мы научимся считать значение выражения, заданного строкой. Например, мы хотим научиться считать "2+2\*2".

## 0.1.1 Форма Бэкуса-Наура

Форма Бэкуса-Наура (БНФ) — набор определений, разъясняющих структуру рассматриваемого текста (например, программ на языке C++). Правила БНФ похожи на присваивания, так как состоят из трех частей: **определяемой лексемы** (той лексемы, смысл которой мы хотим разъяснить), **знака "::="**, который читается как "есть по определению" и, собственно, **определения**. При записи формы Бэкуса-Наура лексемы принято заключать в треугольные скобки, чтобы не путать их с символами. Например,

$$<$$
цифра $> ::= 0|1|2|\dots|9$ 

Эта строчка читается так: "цифра есть по определению символ '0', либо ("либо" обозначается вертикальной палочкой) символ '1', либо символ '2', либо ..., либо символ '9'". Теперь, когда мы знаем, что такое <цифра>, мы можем определить понятие числа.

Как вы видите, форма Бэкуса-Наура допускает "рекурсивные определения". В БНФ можно записывать и более сложные правила. Таким образом можно записать синтаксис любого языка программирования! Например, if в C++ записывается так:

$$<$$
if $>$  ::= if ( $<$ выражение $>$ )  $<$ операторы $>$  | if ( $<$ выражение $>$ )  $<$ операторы $>$  else  $<$ операторы $>$ 

Еще один пример — определение правильной скобочной последовательности. Как мы помним, правильная скобочная последовательность (ПСП) определяется так:

- Пустая строка  $(\varepsilon)$  является ПСП
- Две записанные подряд ПСП образуют ПСП
- $\Pi C \Pi$ , заключенная в скобки, тоже является  $\Pi C \Pi$

То же самое записывается в одну строчку:

$$<\Pi$$
C $\Pi>::=\varepsilon\mid<\Pi$ C $\Pi><\Pi$ C $\Pi>\mid(<\Pi$ C $\Pi>)$ 

## 0.1.2 Разбор выражения

Перед тем, как говорить о разборе арифметического выражения, надо дать определение арифметического выражения. Сделаем это в уже известной нам форме Бэкуса-Наура.

- 1. <выражение> ::= <слагаемое> | <слагаемое> + <выражение> | <слагаемое> <выражение>
- 2. <слагаемое> ::= <множитель> | <множитель> \* <слагаемое>
- 3. <множитель> ::= <число> | (<выражение>)

Это означает следующее: выражение состоит из слагаемых, слагаемые — из множителей, а множители — это либо числа, либо выражение в скобках.

$$2 + 2 * 2 + (4+5)$$
множ. множ. выражение

Мы будем разбирать выражение слева направо, поэтому заведем глобальную переменную curPos — номер текущего (еще не рассмотренного символа). Итак, мы хотим написать 4 функции: getExpression, getSum, getFactor, getNumber. Все эти функции разбирают глобальную переменную expr, начиная с позиции curPos. Сначала напишем заголовки функции, так как функции могут циклически вызывать друг друга.

- 1 double getExpression();
- 2 double getSum();
- 3 double getFactor();
- 4 double getNumber();

Теперь начнем писать разбор по БНФ: посмотрим на первую формулу: <выражение> ::= <слагаемое> | <слагаемое> + <выражение> | <слагаемое> - <выражение> Или, что тоже самое, <выражение> ::= <слагаемое>  $\pm$  <слагаемое>  $\pm$  <слагаемое>

```
double getExpression() {
1
2
       double res = getSum();
       while (expr[curPos] == '+' || expr[curPos] == '-')
3
           if (expr[curPos] == '+') {
4
5
                curPos++;
6
               res += getSum();
7
           } else {
8
                curPos++;
9
               res -= getSum();
10
       }
11
       return res;
12 }
```

Вторая строчка кода получает первое слагаемое. Затем в цикле while находятся оставшиеся слагаемые и добавляются к результату с соответствующим знаком. Обратите внимание на 5-ю и 8-ю строчки. Они говорят, что символ '+' или '-' соответственно мы уже обработали, и что разбор надо начинать со следующего символа, так как '+' и '-' не входят в слагаемые.

Функция getSum() описывается похоже.

```
double getSum() {
2
       double res = getFactor();
       while (expr[curPos] == '*' || expr[curPos] == '/')
3
           if (expr[curPos] == '*') {
4
5
                curPos++;
               res *= getFactor();
6
7
           } else {
8
               curPos++;
9
               res /= getFactor();
10
       }
11
       return res;
12 }
```

При необходимости можно убедиться в отсутствии деления на ноль. Для этого надо добавить проверку на то, что значение, возвращенное функцией getFactor() в 9-й строчке, ненулевое.

Теперь научимся разбирать множители.

```
4
   double getFactor() {
1
2
       if (expr[curPos] == '(') {
3
           curPos++;
4
           double res = getExpression();
5
           curPos++;
6
           return res;
7
       } else
           return getNumber();
8
9 }
```

Во второй строчке мы узнаем, в каком из случаев мы находимся: либо (<выражение>), тогда текущий обрабатываемый символ — '(', либо <число>. 3-я строчка пропускает '(', а 5-й соответствующую ей ')'.

Осталось лишь научиться считывать число.

```
double getNumber() {
1
2
       double res = 0;
       while (curPos < strLenght
3
                                     &&
               expr[curPos] >= '0'
                                     &&
               expr[curPos] <= '9') {</pre>
           res = res * 10 + (expr[curPos] - '0');
4
5
           curPos++;
       }
6
7
       return res;
  }
8
```

Здесь strLength — длина строки curPos. В функции main() разбор будем запускать так:

```
...
1 curPos = 0; //начнем обрабатывать сначала
2 double result = getExpression(); //разберем
3 cout << result;</pre>
```

Заметьте, что такой разбор верно учтет приоритеты операций. Это обеспечивается тем, что выражение разбивается сначала по операциям '+' и '-' (1 уровень), а только потом по '\*' и '/' (2 уровень).

Мы написали функции разбора по готовой форме Бэкуса-Наура. По БНФ можно писать и более сложные разборы, в том числе и разбор числа в общем виде (со знаком и без знака, с и без дробной части, с и без экспоненциальной части...), или, например, разбор логического выражения. Только при их разборе надо быть аккуратным, так как в языке C++ действуют законы сокращенной логики. Если мы разбираем логическое ИЛИ, а значение текущего значения выражения result уже истинно, то строчка result = result || getAND() не запустит функцию getAND(). Это произойдет, из-за того, что компилятор посчитает этот вызов лишним (не только для компилятора очивидно, что выражение истинно). Из-за этого сurPos сместится на неверную позицию.

В целом, задачи на разбор выражений решаются в два этапа. Сначала надо посидеть немножко с бумажкой — написать БН $\Phi$ , а затем взять и написать программу, сверяясь с БН $\Phi$ .

## 0.1.3 Проверка арифметического выражения на корректность

Иногда пользователь может ошибаться и вводить некорректные выражения. Сразу предположим, что в корректном арифметическом выражении нет пробелов. Ошибки могут быть следующими:

- Была открыта скобка, но соответствующий закрывающий скобки нет.
  - Проверяется просто: когда мы пропускаем ожидаемую закрывающую скобку, надо проверить, что пропускаемый символ действительно ')' и, в противном случае, выдать сообщение об ошибке.
- В разборе множетеля мы встретили не число и не скобку.
  - Добавить проверку на корректность рассматриваемого символа в функции getFactor: если не цифра и не скобка, то ошибка.
- Было произведено деление на ноль.
  - При разборе множителей перед применением деления сначала проверить, что значение знаменателя ненулевое. В противном случае, выдать сообщение об ошибке.

- Остальные ошибки приводят к тому, что разбор выражения останавливается не в конце разбираемой строки.
  - После завершения разбора проверить, что текущий рассматриваемый символ идет за последним значащим символом (curPos == strLength). В противном случае, выдать сообщение об ошибке.