Теория и технология программирования Основы программирования на языках С и С++

Лекция 13. Лексический анализ

Глухих Михаил Игоревич, к.т.н., доц. mailto: glukhikh@mail.ru

Рассматриваем на примере

- □ Пользователь вводит с клавиатуры функцию от переменной х, используя четыре арифметических действия, целые константы, символ х и знаки скобок, например:
 - (x+2)*4-7
 - (5/(x-3)+2*x)*(x-5)
- Затем пользователь вводит опреденённое число, например:
 - 2.8
 - **■** -1.0
- Задача рассчитать значение функции в заданной точке и вывести на экран

В ходе решения задачи будут рассмотрены

- □ Теоретические элементы:
 - принципы решения задач лексического и синтаксического анализа
 - принципы разбора и вычисления сложных выражений
- □ Элементы языка C++:
 - объединения (union)
 - указатели на функцию
 - рекурсия

Задачи распознавания и анализа текста

- □ Группа задач, известная уже десятки лет. Сложные примеры:
 - компиляция программ
 - анализ грамматической корректности текста
- В их решении выделяются следующие этапы:
 - лексический анализ выделение в тексте так называемых слов, или лексем; дальнейший анализ происходит уже над готовыми лексемами
 - синтаксический анализ построение из лексем конструкций языка предложений; предложения строятся по определенным грамматическим правилам правилам синтаксиса, записанным формально и образующим формальную грамматику
 - семантический анализ определение смысла построенных конструкций

Схема анализа текста



Лексический анализ

- □ Лексемы (слова) последовательности символов языка (букв), имеющие самостоятельный смысл в этом языке
- При лексическом анализе отбрасываются символы, не входящие в слова языка, например, пробелы, служащие для разделения отдельных лексем
- □ В нашем примере есть 4 типа лексем:
 - целые константы
 - символ переменной х
 - знаки арифметических операций + * /
 - скобки ()

Лексический анализ

- В нашем случае удобно то, что символы, использующиеся в различных лексемах языка, не пересекаются. Это облегчает задачу лексического анализа
- Способы решения задачи лексического анализа в более сложных случаях см., например:
 - Е.В. Пышкин. Структурное проектирование: основание и развитие методов. (глава 8).

Как реализовать лексический анализ?

- Рассмотрим понятия, фигурирующие в данной задаче
 - на входе лексического анализа фигурирует строка, описывающая функцию записывается в виде символьного массива
 - в процессе лексического анализа мы должны выявлять типы лексем и сами лексемы
 - на выходе лексического анализа мы должны получить последовательность лексем

Тип лексемы

- □ В нашем проекте встречаются лексемы 3-х типов: целые числа, знаки переменной, знаки операций
- □ Тип лексемы может быть задан целым числом – например, 0 для целых чисел, 1 для знаков переменной, или 2 для знаков операций

Реализация типа лексемы в виде перечисления

```
// Определение перечисления
enum LexemType
  LT NONE, // Тип не указан
  LT NUMBER, // Число
  LT VARIABLE, // Переменная
  LT OPERATION // Операция
// Переменная типа «перечисление» может
// равняться одному из четырех
// перечисленных значений
LexemType type=LT NUMBER;
```

Лексема

- □ Описание лексемы всегда включает в себя ее тип
- Кроме этого, если лексема соответствует целому числу, то описание включает в себя это число
- □ А если лексема это операция, то описание включает в себя тип операции

Вариант реализации лексемы

```
enum OperationType
   OT PLUS,
   OT MINUS,
   OT MULT,
   OT DIV,
   OT LBRACK,
   OT RBRACK
struct Lexem
   LexemType type;
   int number;
   OperationType operation;
```

Объединения

- □ В структуре LexemType поля number и operation никогда не используются совместно
- Чтобы подчеркнуть этот факт при описании структуры, а также в целях экономии памяти, можно объединить их в union – объединение

```
union
{
   int number;
   OperationType operation;
};
```

Использование объединений

К полям объединений можно обращаться так же, как и к полям основной структуры:

```
struct Lexem
   LexemType type;
   union
      int number:
      OperationType operation;
   };
Lexem lexem;
lexem.type=LT NUMBER;
lexem.number=24;
// Или
lexem.type=LT OPERATION;
lexem.operation=OP PLUS;
```

Использование объединений

- □ Следует, однако, понимать, что если мы перезаписали поле number, то мы уже не сможем прочитать записанное ранее поле operation, так как в памяти эти два поля занимают одну и ту же ячейку
- □ В нашем случае поле type указывает, какой из элементов объединения мы используем, а какой – нет

Возможные действия над лексемами

- В нашей задаче необходимо уметь:
 - прочитать очередную лексему из строки
 - вывести лексему в поток (для удобства отладки)
- Для этой цели объявим функции-члены

```
struct Lexem
{
    LexemType type;
    union
    {
        int number;
        OperationType operation;
    };
    char* read(char* str);
    friend ostream& operator <<(ostream& in, const Lexem& lexem);
};</pre>
```

Реализация чтения из строки

- Аргумент хранит указатель на тот символ, с которого следует начинать чтение
- □ Результат функции указатель на тот символ, с которого нужно будет продолжить чтение следующей лексемы

Реализация чтения лексемы

- Для чтения очередной лексемы необходимо:
 - пропустить возможные начальные пробелы
 - посмотреть первый символ
 - □ если он из +-*/() это операция
 - если он равен x это переменная
 - □ если он из 0123456789 это число
 - для числа следует прочитать последующие цифровые символы - пока не встретиться нецифровой символ

Пропуск пробелов

```
static bool isSpace(char ch)
   return (ch==' ') || (ch=='\t');
static char* missSpaces(char* str)
   while (*str!=0 && isSpace(*str))
      str++;
   return str;
```

Функция TLexem::read

```
char* Lexem::read(char* str)
   char ch;
   str=missSpaces(str);
   if (*str==0)
      type=LT NONE;
      return str;
   ch=*str++;
```

Функция TLexem::read

```
switch (ch)
   case '+':
      type = LT OPERATION;
      operation = OT PLUS;
      return str;
   case '-':
      type = LT OPERATION;
      operation = OT MINUS;
      return str;
   // аналогичные фрагменты для */()
   // ...
   case 'x':
         type = LT VARIABLE;
         return str;
```

Функция TLexem::read

```
if (ch >= '0' && ch <= '9')
   number = (ch - '0');
   ch=*str;
   while (ch >= '0' && ch <= '9')
      number = 10 * number + (ch - '0');
      ch = *++str;
   type=LT NUMBER;
   return str;
throw LexemException();
```

Тестирование

```
int main(void) {
   try {
      char str[] = "(x + 2) * 4 + 7 ";
      Lexem lexems [20];
      char* ptr=str;
      for (int i=0; i<20; i++) {
         ptr=lexems[i].read(ptr);
         cout<<lexems[i];</pre>
         if (lexems[i].type==LT NONE) break;
      cout << endl;
   } catch (LexemException&) {
      cout << endl << "Lexical analysis error" << endl;
   return 0;
```

Регулярные выражения (RegExp)

- □ Один из мини-языков, описывающий правила построения последовательностей символов
- □ Некоторые примеры

```
[1-9][0-9]* натуральное число [\+\-]?[1-9][0-9]* число со знаком [\+\-\*\\(\)] один из знаков операций [\+\-\*\\\(\)\x([1-9][0-9]*)] Один из знаков операций, х или число
```

Основные правила языка RegExp

- Регулярное выражение это строка, которую ищем
- Почти все символы в ней воспринимаются как есть, кроме специальных ()[] $\{\}.^$+*|/\?$
- □ \ экранирует другой специальный символ, например \((
- . значит любой символ
- luepsilon \wedge начало строки, \$ конец строки
- [] группировка, один из перечисленных символов
 - [0-9] или [0123456789] один из цифровых символов
- Квантификаторы (относятся к символу или группе)
 - {n} n paз, {m,n} от m до m paз
 - ? Ноль или один, * ноль и более, + 1 и более
- () приоритет, | или

RegExp в C++

- □ Используется заголовочный файл <regex>
- □ Тип std::regex
 regex re("[1-9][0-9]*");
- □ Короткий пример

Продолжение следует...

- Далее:
 - синтаксический анализ
 - вычисление значения выражения
 - интегрирование