Дмитрий Понято́в <dponyatov@gmail.com>

HOWTO: как написать интерпретатор*

(программирование в свободном синтаксисе)

21 февраля 2016 г.

Оглавление

	введение	1			
	Структура компилятора	3			
	FSP: программирование в свободном синтаксисе	4			
	Скелет лексической программы	4			
	Синтаксис языка bI	7			
1	Синтаксический анализатор	8			
	1.1 Лексер /flex/				
	1.2 Парсер /bison/	12			
И	Индекс				

Введение*

Программа, выполняющая преобразование исходного текста программы:

транслятор — в другой язык программирования

компилятор — в машинный код, сохраняемый в объектные файлы

интерпретатор — вариант **компилятора**, выполняющий **генерацию программы в ОЗУ** в виде машинного кода, или байт-кода¹. Практически все современные интерпретаторы используют технику *JIT-компиляции* — генерация машинного кода в ОЗУ из исходного текста² или промежсуточного представления программы в виде байт-кода.

Интерпретатором например является Java³: байт-код из .class и .jar файлов преобразуется в машинный код после запуска программы (в рантайме). Одновременно Java можно называть и компилятором, так как он компилирует программы в байт-код, эквивалентный машинному коду виртуальной Java-машины: стадии компиляции и выполнения разделены.

скрипт-движок — интерпретатор, встраиваемый в другие программы, и используемый для чтения файлов конфигурации и написания макросов. В комплект поставки обычно включается хост-среда, позволяющая запускать интерпретатор скрипт-языка в пакетном режиме⁴, в составе веб-сервера, или интерактивной среды⁵

* в этом HOWTO описана реализация скриптового языка с алголоподобным синтаксисом.

¹ машинный код виртуальной машины, выполняемый программно, т.е. **интерпретируемый**

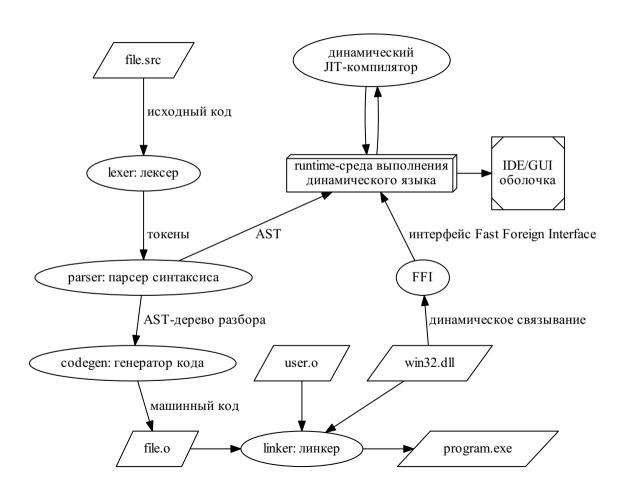
² точнее AST-дерева, полученного разбором исходника

³ и Android без кода NDK

⁴ как обычную консольную программу

⁵ IDE разработчика, или полноценной графической пользовательской среды, как языки SmallTalk-группы

Структура компилятора



FSP: программирование в свободном синтаксисе

FSP⁶ — метод *программирования в свободном синсаксисе*: центральную роль в вашей программе занимает *интерпретатор входного языка. Свободный синтаксис* входного языка вы можете произвольно менять, описывая на нем логику программы, файлы конфигурации, GUI и пользовательский командный интерфейс (CLI).

Скелет лексической программы

Создадим Скелет программы использующей лексический разбор \to лексической программы \to lexical skeleton \to skelex:

```
mkdir script
cd script
touch src.src log.log ypp.ypp lpp.lpp hpp.hpp cpp.cpp Makefile bat.bat .gitignore
echo gvim -p src.src log.log ypp...cpp.cpp Makefile bat.bat .gitignore >> bat.bat
bat
```

Отредактируйте файлы 7 :

```
bat.bat : gvim win32 helper
```

```
l @start .
2 @gvim —p src.src log.log ypp.ypp lpp.lpp hpp.hpp cpp.cpp Makefile bat.bat .gitignore
```

Если вы пользуетесь Git, создайте на GitHub репозиторий, и подключите его к проекту⁸:

⁶ [F]ree [S]yntax [P]rogramming

⁷ если вы пользуетесь Vimoм под Windows

 $^{^8}$ у вас уже должны быть настроены ключи SSH-доступа для вашего аккаунта на GitHub

```
git init
git remote add gh git@github.com:yourname/script.git
git commit -a -m "+skelex"
git push -u gh master

.gitignore

1 *~
2 *.swp
3 exe.exe
4 log.log
ypp.tab.?pp
```

```
исходный код
src.src
log.log
          лог транслятора
          лексер /flex/
ypp.ypp
           парсер /bison/
lpp.lpp
hpp.hpp
          хедеры
           С++ ядро интерпретатора
cpp.cpp
Makefile
bat.bat
          gvim win32 helper
.gitignore
```

6 lex.yy.c

Makefile

```
1 .PHONY: log.log
2 log.log: ./exe.exe src.src
3 ./exe.exe < src.src > $@ && tail $(TAIL) $@
4 C = cpp.cpp ypp.tab.cpp lex.yy.c
```

```
7 . / exe . exe : _$(C)_$(H)
8 _ _ _ $ (CXX) _ $ (CXXFLAGS) _ - o _ $ @ _ $ (C)
9 ypp.tab.cpp:_ypp.ypp
10 ____ bison_$<
11 lex .yy .c: _lpp .lpp
12 ___ flex_$<
     Содержимое остальных файлов, описанное далее, легко скопипастить с
     https://github.com/ponyatov/script.git.
     В качестве примера рассмотрим описание скелета FSP-программы на нашем собственном языке:
                                              skeleton.src
  skelex =
      files = [src.src.log.log]
           core = [ ypp.ypp lpp.lpp hpp.hpp cpp.cpp ]
```

 $. gitignore = '*^{\ \ \ } n*.swp \ nexe.exe \ nlog.log \ nypp.tab.?pp \ nlex.yy.c'$

5H = hpp.hpp.vpp.tab.hpp

Makefile bat.bat

'@gvim -p '+ files / '\s'

 $10 \, \mathrm{bat.bat} = [$

'@start .'

6 CXXFLAGS = -std=gnu++11 -DMODULE=\"\$(notdir_\$(CURDIR))\"

Синтаксис языка bI

```
# строчный комментарий
                                     # скалярные типы:
Sym.bol_01
                                     # символ
'строка
\tmoжer быть\smhoгострочной,
                                     # \t табуляция \n конец строки \s пробел
                                     # композитные типы:
                                     # плоский список
[ flat list ]
                                     # список на базе cons-ячеек в стиле Lisp
lisp, like, cons, list
                                     # выражения в инфиксном синтаксисе
A+B-C*D/E^F
                                     # арифметические операторы
                                     # применение встроенных функций
sin@X+cos@Y/exp@Z
Z = sqrt@(X^2+Y^2)
                                     # биндинг выражений (назначение, уравнение)
pp = \{P: P+'.pp'\}
                                     # лямбда-функции, создание именованной функции
x.x = \{X: pp@X+', '+pp@X\}
files = x.x@y + x.x|y,l,h,c
                                     # одиночное и map - применение функции
                                     # объектно-ориентированное программирование
class:object
class:lexeme
                                     # одиночное наследование без модификации
object, lexeme: comment
                                     # множественное наследование
    % regexp = '#[^\n]*'
                                    # поле данных
    % lex = {lexrule@regexp,'{}'}
                                    # метод (вызов функции-генератора правила лексера)
comment@apply <comment:bracks>
                                     # инстанциация объекта через @ и <:>
```

Глава 1

Синтаксический анализатор

1.1 Лексер /flex/

Лексер — компонент, выполняющий разделение исходного текста программы на элементы: *токены*.

Лексер умеет работать только последовательно, и не способен разпознавать такие элементы как вложенные скобки. Задача лексера — объединить определенные смежные символы в один объект-токен, и присвоить ему метку типа (число, строка, оператор,..). Также лексер может запоминать в токене его положение в исходнике: имя файла, номер строки и столбца.

Лексер можно написать полностью самому, реализовав интерфейс:

hpp.hpp интерфейс лексера

```
1 extern int yylex();
2 extern int yylineno;
3 extern char* yytext;
4#define TOC(C,X) { yylval.o = new C(yytext); return X; }
```

Макрос TOC(C,X) описывает внутреннюю логику функции yylex(): набирать символы из входного потока в буфер, создать объект-токен, вернув указатель через yylval.o(bject), и вернуть целочисленный код токена.

В большинстве случаев¹ удобнее воспользоваться типовой программой-генератором лексеров **flex**. Структура файла правил лексера **lpp.lpp**:

```
%{
заголовок (С++ код)
%}
%option noyywrap
%option yylineno
%x state1 state2..
%%
правила
%%
необязательный С++ код
```

Если в файл лексера добавить опцию **%option main**, полученный код лексера можно скомпилировать как самостоятельную программу, и использовать ее как инструмент интеллектуального поиска/замены текста, как пример см. файл doc/src2lst.lex

lpp.lpp заголовок лексера

^{1 %{} 2 **#include** "hpp.hpp"

¹ когда набор правил лескера не меняется в процессе работы программы

```
3 string LexString; 4%}
```

Правила лексера задаются парами: <pегулярное выражение> <C++ код>

Если набор символов совпадает с правилом, заданным регулярным выражением, срабатывает указанный сишный код:

lpp.lpp комментарий

```
1 \# [^ \setminus n] *  {}
```

игнорировать любой текст от символа # до конца строки

Самый сложный набор правил — разбор строки, т.к. он требует отдельный набор правил. Переключение набора правил лексера выполняется через состояния. Стартовое (и единственное) состояние лексера INITIAL. Дополнительные состояния добавляются через директиву %х. Добавим дополнительное состояние lexstring, и укажем специальный набор правил для разбора строки:

lpp.lpp разбор строки

Makpoc BEGIN() переключает состояния, закрывающее правило <lexstring>' переключает лексер в начальное состояние, и возвращает токен-строку.

Основным объектом нашего языка является символ:

lpp.lpp лексемы-символы

 $1 \left[a-zA-Z0-9_.\right] + TOC(Sym,SYM)$

Как символы определятся все *лексемы*, состоящие из букв, цифр, знаков подчеркивания и точки².

lpp.lpp скобки

	II II
1\($\mathrm{TOC}(\mathrm{Op},\mathrm{LB})$
$2 \setminus)$	TOC(Op, RB)
3 \[$\mathrm{TOC}(\mathrm{Op},\mathrm{LQ})$
4 \]	$\mathrm{TOC}(\mathrm{Op},\mathrm{RQ})$
$5 \setminus \{$	$\mathrm{TOC}(\mathrm{Op},\mathrm{LC})$
$6 \setminus \}$	TOC(Op,RC)

lpp.lpp инфиксные операторы

тррлрр инфиксиме операторы				
1	$\setminus = \operatorname{TOC}(\operatorname{Op}, \operatorname{EQ})$			
2	$\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $			
3	$\setminus +$ $TOC(Op,ADD)$			
4	$\setminus /$ $\mathrm{TOC}(\mathrm{Op},\mathrm{DIV})$			

И наконец, будем игнорировать все пробельные символы:

lpp.lpp пробелы

² нужна для распознавания имен файлов как символов

Вызв генератора **flex** приведет к появлению файла lex.yy.c с кодом лексера:

Makefile: генерация кода лексера

```
1 lex.yy.c: lpp.lpp
2 flex $<
```

1.2 Πapcep /bison/

 $\Pi apcep$

Makefile: генерация кода парсера

```
1 ypp.tab.cpp: ypp.ypp
2 bison $<
```

Предметный указатель

```
байт-код, 2
интерпретатор, 2
интерпретатор входного языка, 4
исходный текст, 1
компилятор, 2
лексема, 11
лексер, 8
объектный файл, 2
парсер, 12
промежуточное представление, 2
разбор, 2
символ, 11
скрипт-движок, 2
токен, 8
транслятор, 1
```

JIТ-компиляция, 2