

Санкт-Петербургский государственный университет  
информационных технологий, механики и оптики  
Факультет информационных технологий и программирования  
Кафедра «Компьютерные технологии»

**И. И. Чернявский**

**Генерация автоматных лексических анализаторов по  
регулярным выражениям**

Санкт-Петербург  
2009

# Оглавление

<b>Введение</b>	<b>3</b>
<b>1. Постановка задачи</b>	<b>4</b>
<b>1.1. Основные определения</b>	<b>4</b>
<b>1.2. Лексический анализатор</b>	<b>5</b>
<b>1.3. Конечный автомат</b>	<b>5</b>
<b>1.4. Генератор лексических анализаторов</b>	<b>6</b>
<b>2. Принцип работы</b>	<b>6</b>
<b>2.1. Преобразование регулярного выражения в         недетерминированный автомат</b>	<b>6</b>
<b>2.2. Преобразование недетерминированного автомата         в детерминированный автомат</b>	<b>8</b>
<b>2.3. Минимизация детерминированного автомата</b>	<b>8</b>
<b>3. Реализация генератора лексических анализаторов</b>	<b>9</b>
<b>3.1. Язык программирования</b>	<b>9</b>
<b>3.2. Структура программы-генератора</b>	<b>9</b>
<b>3.3. Интерфейс программы лексического анализатора</b>	<b>9</b>
<b>4. Пример построения лексического анализатора</b>	<b>10</b>
<b>Заключение</b>	<b>14</b>
<b>Источники</b>	<b>14</b>
<b>Приложение</b>	<b>14</b>

## **Введение**

В данной курсовой работе показано применение конечных автоматов для лексического анализа последовательности символов. Результатом работы является программа, написанная на языке программирования *Eiffel* [1], которая принимает на вход регулярные выражения, строит по ним конечный автомат и выдает в качестве результата исходный код лексического анализатора, использующего построенный автомат.

# 1. Постановка задачи

Цель данной работы – создание генератора лексических анализаторов. Для точной формулировки понятия лексического анализатора приведем ряд определений [2].

## 1.1. Основные определения

Будем называть *алфавитом* любое конечное множество символов, *словом* – последовательность символов из алфавита, *языком* – множество слов. Слово нулевой длины будем обозначать как  $\varepsilon$ .

Введем следующие операции над языками:

- *конкатенация* языков  $L$  и  $M$  – язык, слова которого можно образовать путем дописывания любого слова из  $M$  к слову из  $L$ ;
- *объединение* языков  $L$  и  $M$  – язык, любое слово которого принадлежит либо  $L$ , либо  $M$ , либо пересечению множеств слов языков  $L$  и  $M$ ;
- *замыкание Клини (итерация)* языка  $L$  – язык, состоящий из всех слов, которые можно образовать путем конкатенации любого числа слов из  $L$ .

Назовем *регулярными* следующие языки:

- пустой язык (не содержащий в себе слов), язык, содержащий единственное слово –  $\varepsilon$ , а также языки, содержащие единственное слово, являющееся символом алфавита;
- языки, являющиеся конкатенациями регулярных языков;
- языки, являющиеся объединениями регулярных языков;
- языки, являющиеся замыканиями Клини регулярных языков.

Для задания и описания регулярных языков используются *регулярные выражения*:

- для пустого языка регулярным выражением является  $\emptyset$ ;
- для языка, содержащего единственное слово –  $\varepsilon$ , регулярным выражением является  $\varepsilon$ ;
- для языка, содержащего единственное слово – символ алфавита, регулярным выражением является данный символ алфавита;
- для конкатенации регулярных языков, имеющих регулярные выражения  $\alpha$  и  $\beta$  –  $(\alpha)(\beta)$ ;
- для объединения регулярных языков, имеющих регулярные выражения  $\alpha$  и  $\beta$  –  $(\alpha) | (\beta)$ ;
- для замыкания Клини регулярного языка, имеющего регулярное выражение  $\alpha$  –  $(\alpha)^*$ .

Для того, чтобы уменьшить число скобок в регулярных выражениях, введем приоритеты операций – наивысший приоритет присвоим операции замыкания Клини, меньший приоритет – операции конкатенации и наименьший приоритет – операции объединения.

Для удобства записи регулярных выражений введем дополнительные обозначения:

- $(\alpha) ?$  – эквивалентно записи  $((\alpha) | \varepsilon)$  и означает «ноль или один раз»;
- $(\alpha) +$  – эквивалентно записи  $((\alpha)(\alpha)^*)$  и означает «один и более раз»;
- $[a-c]$  – эквивалентно записи  $(a|b|c)$  для заданного диапазона символов.

Приведем примеры регулярных выражений:

1.  $(0|1)^*0$  – регулярное выражение, описывающее язык двоичных записей четных натуральных чисел.
2.  $[a-z]^*abba[a-z]^*$  – регулярное выражение, описывающее язык слов, состоящих из строчных латинских букв и содержащих в себе подстроку *abba*.

## 1.2. Лексический анализатор

Лексический анализатор – программа, принимающая на вход текст (последовательность символов из алфавита) и разбивающая его на подстроки (*лексемы*) в соответствии с некоторым набором регулярных выражений. Последовательность лексем такова, что каждая лексема принадлежит хотя бы одному из языков, задаваемых регулярными выражениями.

## 1.3. Конечный автомат

Детерминированный конечный автомат (ДКА) – пятерка  $\{Q, \Sigma, \delta, q, F\}$ , где

- $Q$  – конечное множество состояний;
- $\Sigma$  – конечное множество входных символов;
- $\delta$  – функция переходов, аргументами которой являются текущее состояние и входной символ, а значением – новое состояние;
- $q$  – начальное состояние;
- $F$  – множество допускающих состояний.

Недетерминированный конечный автомат (НКА) отличается от ДКА значением функции переходов, которое является множеством состояний, а не единичным состоянием.

Конечный автомат можно представить в виде *диаграммы переходов*, пример которой изображен на рис. 1.

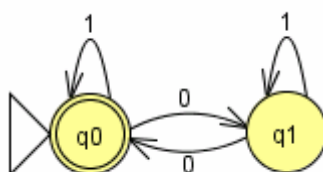


Рис. 1

Диаграмма переходов – граф, вершины которого соответствуют состояниям автомата, а дуги – переходам из одних состояний в другие, определяемым функцией переходов  $\delta$ . Дуга подписывается символом, по которому осуществляется переход. Также на диаграмме отмечаются допускающие состояния и начальное состояние.

Начиная работу в начальном состоянии, ДКА читает входную строку символ за символом и, на основе функции переходов, определяет состояние, в которое необходимо перейти. Автомат допускает строку, если после прочтения всех ее символов находится в допускающем состоянии.

В случае НКА, автомат на каждом шаге определяет множество состояний, в которое он может перейти, и выбирает любое из них для перехода. Автомат допускает строку, если существует последовательность выборов состояний, приводящая к допускающему состоянию.

Введем следующее расширение понятия НКА –  $\epsilon$ -НКА. Это расширение отличается от НКА функцией переходов, которая может принимать в качестве аргументов не только пару, состоящую из состояния и символа алфавита, но и пару, состоящую из состояния и специального символа  $\epsilon$ . В этом случае говорят, что автомат может совершать спонтанные  $\epsilon$ -переходы из одного состояния в другое, не читая при этом следующий символ строки.

$\epsilon$ -НКА полезны при рассмотрении вопроса о построении автоматов по регулярным выражениям (разд. 2.1).

## 1.4. Генератор лексических анализаторов

Задачей генератора лексических анализаторов является создание лексического анализатора по заданному набору регулярных выражений.

В данной работе используется автоматный подход к реализации лексических анализаторов – вся логика анализа строки на наличие в ней искомым лексем сосредоточена в построенном генератором конечном автомате. Программа, которая является результатом работы программы-генератора, эмулирует работу построенного автомата для поиска лексем, соответствующих регулярным выражениям.

## 2. Принцип работы

Работа программы-генератора состоит из следующих этапов.

1. Преобразование регулярного выражения в  $\epsilon$ -НКА.
2. Преобразование  $\epsilon$ -НКА в ДКА.
3. Минимизация ДКА.

Рассмотрим каждый из них.

### 2.1. Преобразование регулярного выражения в недетерминированный автомат

Перед началом построения  $\epsilon$ -НКА программа-генератор преобразовывает регулярное выражение в постфиксную форму. Постфиксная форма позволяет избежать использования скобок в выражении и упрощает процесс построения автомата.

Программа читает регулярное выражение слева направо посимвольно и выполняет следующие действия:

- если прочитан символ алфавита – программа создает и размещает в стеке автомат, допускающий строку длины один, содержащую данный символ. Этот автомат показан на рис. 2;

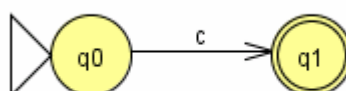


Рис. 2

- если прочитан оператор конкатенации – программа вынимает из стека два автомата, конкатенирует их, как показано на рис. 3, и размещает в стеке новый автомат;



Рис. 3

- если прочитан оператор объединения – программа вынимает из стека два автомата, объединяет их, как показано на рис. 4, и размещает в стеке новый автомат;

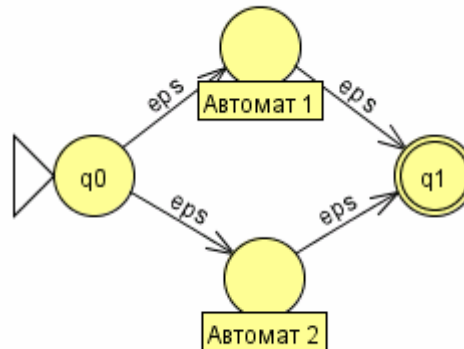


Рис. 4

- если прочитан оператор итерации – программа вынимает из стека автомат, изменяет его, как показано на рис. 5, и размещает в стеке новый автомат;

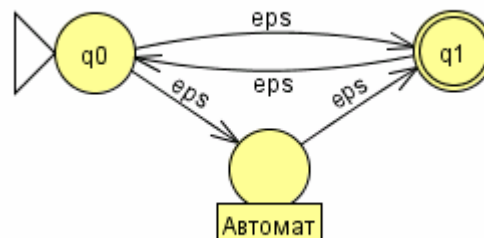


Рис. 5

- если прочитан оператор ? – программа вынимает из стека два автомата, строит новый, как показано на рис. 6, и размещает его в стеке;

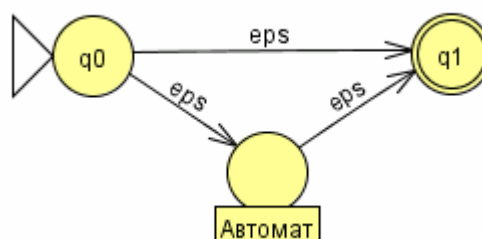


Рис. 6

- если прочитан оператор + - программа вынимает из стека два автомата, строит новый, как показано на рис. 7, и размещает его в стеке.

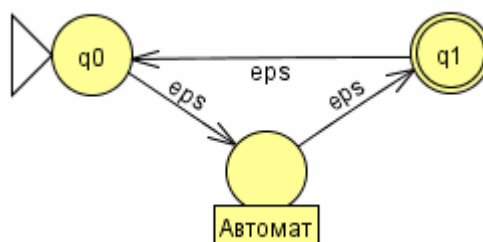


Рис. 7

После завершения чтения регулярного выражения, в стеке остается единственный элемент – построенный  $\epsilon$ -НКА.

## 2.2. Преобразование недетерминированного автомата в детерминированный автомат

Определим  $\epsilon$ -замыкание состояния  $q$  как множество состояний, доступных из  $q$  только по  $\epsilon$ -переходам.

Детерминированный автомат, эквивалентный данному недетерминированному с  $\epsilon$ -переходами, строится следующим образом:

- множество состояний – множество всех подмножеств состояний исходного автомата;
- множество входных символов такое же, как у исходного автомата;
- функция переходов принимает в качестве аргументов состояние (множество состояний исходного автомата)  $q$  и символ алфавита  $s$ , значение функции – состояние, соответствующее следующему множеству состояний исходного автомата, в которые можно перейти по символу  $s$  из  $\epsilon$ -замыкания множества состояний  $q$ ;
- начальное состояние –  $\epsilon$ -замыкание начального состояния исходного автомата;
- допускающие состояния – все множества состояний исходного автомата, содержащие допускающие состояния.

## 2.3. Минимизация ДКА

В программе реализован алгоритм Хопкрофта [2] для минимизации ДКА.

Алгоритм итеративно строит разбиение множества состояний следующим образом.

1. Первоначальное разбиение множества состояний – допускающие состояния и не допускающие (два блока).
2. Алгоритм помещает в очередь все пары  $(B, c)$ , где  $B$  – блок наименьшего размера из двух начальных,  $c$  – символ алфавита.
3. Далее, пока не пуста очередь, алгоритм выполняет п.4 – п.7.
4. Из очереди извлекается пара  $(B, c)$ .
5. Все блоки текущего разбиения разбиваются на 2 блока (один из которых может быть пустым) – те состояния блока, которые по символу  $c$  переходят в состояние блока  $B$  и те, которые по символу  $c$  не переходят в состояние блока  $B$ .
6. Те блоки, которые разбились на два непустых подблока, заменяются подблоками в разбиении.
7. Для каждого блока  $B$ , разбитого на два непустых подблока, выполняется следующий цикл: для каждого символа  $c$  проверяется, есть ли в очереди пара  $(B, c)$ . Если есть, то она



заменяется на две соответствующие пары для подблоков с символом *c*. Если нет, то в очередь добавляется пара, состоящая из подблока наименьшего размера и символа *c*.

Будем говорить, что строка различает два состояния, если, начав процесс допуска из одного состояния, автомат допускает строку, а из другого – не допускает. Назовем два состояния автомата *эквивалентными*, если не существует строки, которая может их различить.

Блоки полученного разбиения являются классами эквивалентности на множестве состояний автомата. Состояния, принадлежащие одному блоку можно объединить в одно, не изменяя при этом язык, допускаемый данным автоматом.

## 3. Реализация генератора лексических анализаторов

В данном разделе остановимся подробнее на программе-генераторе лексических анализаторов, созданной в данной работе.

### 3.1. Язык программирования

В качестве языка программирования для программы-генератора был выбран объектно-ориентированный язык *Eiffel*. Особенностью языка является встроенная поддержка *программирования по контракту (Design by Contract)* – подхода к разработке программного обеспечения, основанного на проектировании верифицируемых интерфейсов между программными компонентами. Использование данного подхода позволяет уменьшить количество ошибок в программах и увеличить надежность приложений.

### 3.2. Структура программы-генератора

Программа состоит из следующих классов:

- APPLICATION – класс, содержащий стартовую процедуру программы;
- NFA – класс, описывающий недетерминированный автомат;
- DFA – класс, описывающий детерминированный автомат;
- STATE – класс, описывающий состояние автомата;
- STATES – класс, описывающий хешируемое множество состояний автомата;
- ID\_COUNTER – вспомогательный класс для нумерации состояний;
- PARSER\_EXCEPTION – класс, описывающий информацию об ошибке в программе.

Результатом работы программы-генератора является программа лексического анализатора, которая состоит из следующих классов:

- APPLICATION – класс, содержащий стартовую процедуру программы;
- LEX\_PARSER – класс, описывающий работу лексического анализатора;
- LEXEME – класс, описывающий лексему.

### 3.3. Интерфейс программы лексического анализатора

Программа лексического анализатора имеет текстовый интерфейс, позволяющий пользователю вводить строки текста и выводить на экран список лексем или информацию об ошибке.

Интерфейс программы и пример работы с ней приведен на рис. 8.

```

D:\lexer\EIFGENs\lexer\W_code\lexer.exe
enter a string to parse (or 'exit' to exit):
(239, 7)
lexeme: <
tokens: TOKEN_OBRACKET
lexeme: 239
tokens: TOKEN_NUMBER
lexeme: ,
tokens: TOKEN_COMMA
lexeme: 
tokens: TOKEN_WS
lexeme: 7
tokens: TOKEN_DIGIT TOKEN_NUMBER
lexeme: >
tokens: TOKEN_CBRACKET

badlexeme
lexeme: 
tokens: LEX_ERROR

exit

Press Return to finish the execution..._

```

Рис. 8

## 4. Пример построения лексического анализатора

Рассмотрим построение лексического анализатора по следующим входным данным:

TOKEN_WS	[ ]*
TOKEN_COMMA	,
TOKEN_CDE	[c-e]
TOKEN_AB	[ab]+

В начале своей работы программа-генератор строит НКА для каждого регулярного выражения. Рассмотрим построение НКА для регулярного выражения  $[ab]^+$ .

Программа преобразует выражение, раскрывая класс символов  $[ab]$  в выражение  $(a|b)$  и переводя запись в постфиксную форму:

$ab|+$

Программа читает  $ab|*$  слева направо и выполняет следующие действия:

1. Встретив  $a$ , программа строит автомат для разбора регулярного выражения  $a$  (рис. 9).

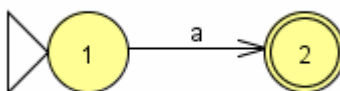


Рис. 9

2. Прочитав  $b$ , программа строит автомат для разбора регулярного выражения  $b$  (рис. 10).

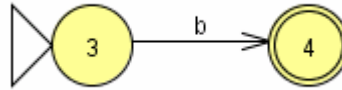


Рис. 10

3. Прочитав  $|$ , программа объединяет автоматы и получает автомат для выражения  $a|b$  (рис. 11).

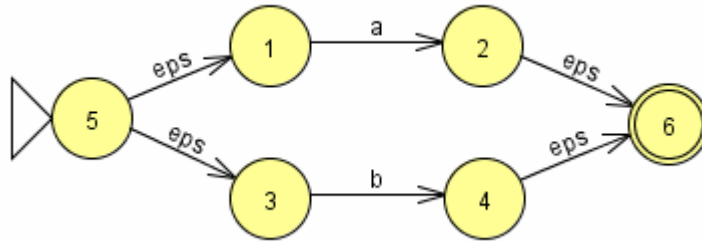


Рис. 11

4. Прочитав  $+$ , программа замыкает автомат и получает автомат для исходного выражения  $[ab]^+$  (рис. 12).

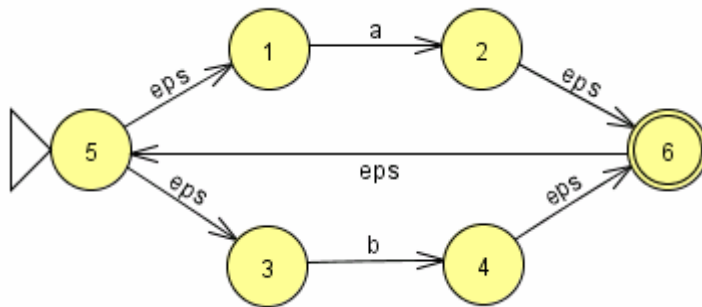


Рис. 12

Приведем автоматы для остальных регулярных выражений (рис. 13).

- $[ ]^*$  (рис. 13).

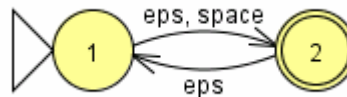


Рис. 13

- $,$  (рис. 14).



Рис. 14

- [c-e] (рис. 15).

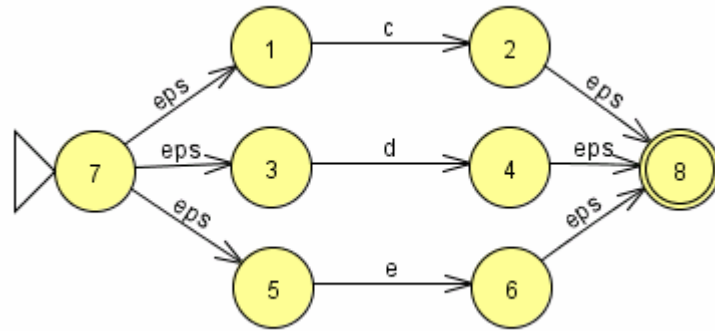


Рис. 15

После построения автоматов для регулярных выражений программа строит автомат для лексического анализа, объединяя все автоматы и подписывая заключительные состояния (рис. 16).

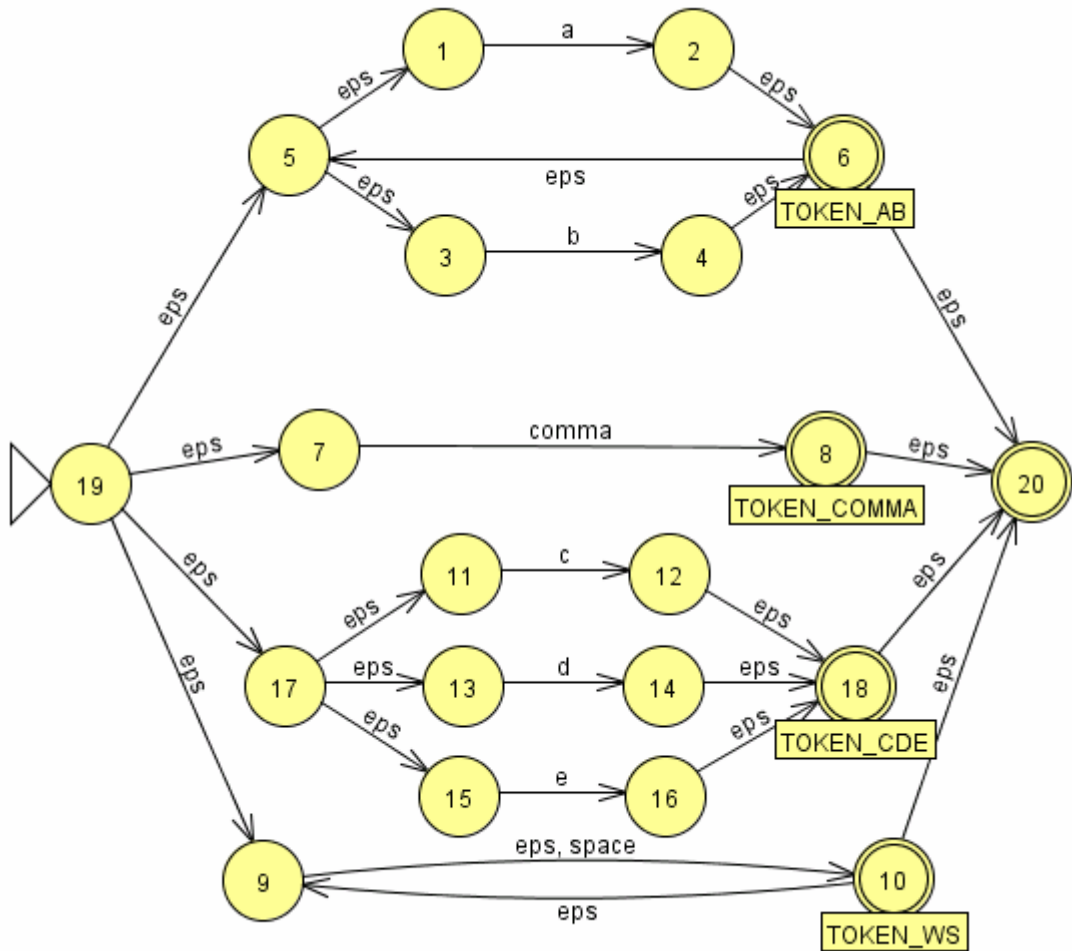


Рис. 16

Программа преобразует полученный НКА в ДКА и получает автомат (рис. 17).

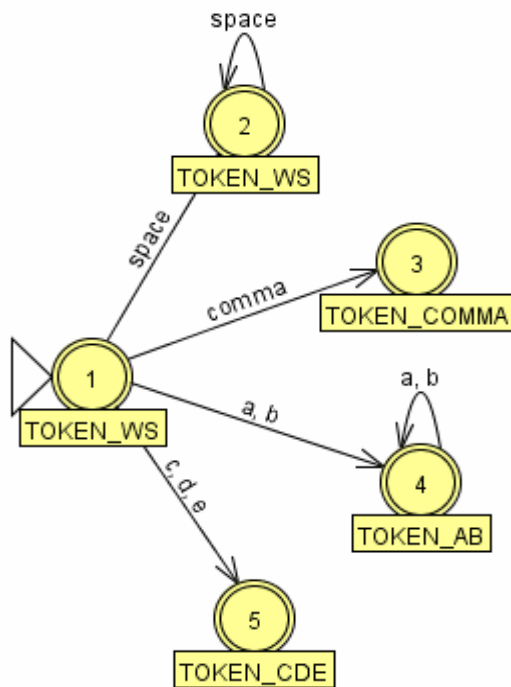


Рис. 17

К данному ДКА применяется алгоритм Хопкрофта для минимизации числа состояний. В результате получается эквивалентный автомат (рис. 18).

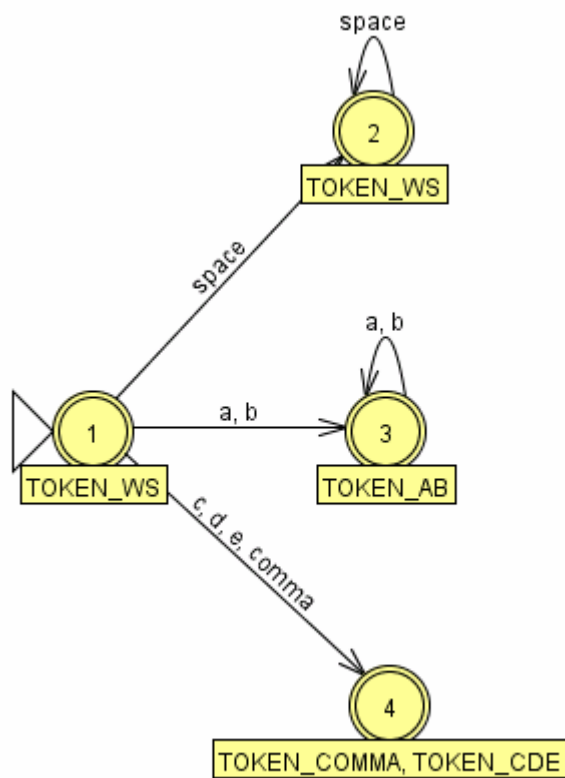


Рис. 18

Заметим, что, несмотря на то, что после минимизации стало на одно состояние меньше, минимизированный автомат не подходит для лексического анализа, так как соответствующий лексический анализатор не сможет различить лексемы `TOKEN_COMMA` и `TOKEN_CDE`.

Поэтому программа-генератор реализует модифицированный алгоритм Хопкрофта – на последнем шаге блоки состояний сжимаются в состояния так, чтобы заключительные состояния разных лексем не сливались в одно. В этом случае автомат на рис. 17 является оптимальным – число его состояний минимально.

## Заключение

Автоматный подход к реализации лексических анализаторов, примененный в данной работе, завоевал большую популярность вследствие наглядности и относительной простоты [2]. Поэтому существует множество генераторов лексических анализаторов, использующих автоматы, например, генераторы *Flex* (<http://flex.sourceforge.net>), *ANTLR* (<http://www.antlr.org>).

Эта область, наряду с построением протоколов, была до последнего времени основной областью, в которой в программировании использовались автоматы. Применение автоматного программирования [3] резко увеличило сферу применений, в которых использовать автоматы при программировании целесообразно.

## Источники

1. Язык программирования *Eiffel*. [www.eiffel.com](http://www.eiffel.com);
2. Хопкрофт Д., Мотвани Р., Ульман Д. Введение в теорию автоматов, языков и вычислений. М.: Вильямс, 2002.
3. Поликарпова Н. И., Шалыто А. А. Автоматное программирование. СПб.: Питер, 2009.

## Приложение

Исходные коды:

### **APPLICATION.e**

```
class
    APPLICATION

inherit
    ARGUMENTS

create
    make

feature
    make
        local
            fin: PLAIN_TEXT_FILE
            fcl, fout: PLAIN_TEXT_FILE
        do
            if argument_count = 1 then
                create fin.make (argument(1))
                if fin.exists and fin.is_readable then
```

```

        create res.make (64)

        fin.open_read
        fin.start
        parse (fin)
        fin.close

        if res.count > 0 then
            compute_tables
            create fcl.make ("lex_parser.code")
            if fcl.exists and fcl.is_readable then
                create fout.make_create_read_write
("lex_parser.e")
                    if fout.is_writable then
                        fout.start
                        fcl.open_read
                        fcl.start
                        fcl.copy_to (fout)
                        fcl.close
                        write_tables(fout)
                        fout.close
                    else
                        io.put_string ("error: can't write
to lex_parser.e%N")
                    end
                else
                    io.put_string ("error: can't read from
lex_parser.code%N")
                end
            else
                io.put_string ("error: correct 'token regexp'
entries are not found%N")
            end
        else
            io.put_string ("error: can't open/read input file%N")
        end
    else
        io.put_string ("error: invalid number of arguments%N")
    end
end

feature {NONE}
    res: HASH_TABLE [NFA, STRING]

    transitions: ARRAY [ARRAY [INTEGER]]
    tokens: ARRAY [ARRAY [STRING]]

    raise_exc (msg: STRING)
        do
            (create {PARSER_EXCEPTION}.make (msg)).raise
        end

    get_exc: EXCEPTION
        do
            Result := (create {EXCEPTION_MANAGER}).last_exception
        end

    handle_exc
        local
            e: EXCEPTION
        do
            e := get_exc
            if e.message /= Void and then not e.message.is_empty then
                io.put_string ("error: " + e.message + "%N");
            end
        end
    end
end

```

```

parse (fin: PLAIN_TEXT_FILE)
  local
    token, regexp: STRING
    fa: NFA
  do
    from
    until fin.off
    loop
      fin.read_word
      token := fin.last_string.twin
      if not fin.off then
        fin.read_line
        regexp := fin.last_string.twin
        trim_whitespace (regexp)
        if regexp.count /= 0 then
          io.put_string ("token: " + token + " regexp: "
+ regexp + "%N")

          fa := compute_fa (regexp);
          if res.has (token) then
            io.put_string ("warning: token
redefinition%N")
          end

          res.force (fa, token)
        else
          raise_exc ("invalid file entry (" + token +
")%N")
        end
      else
        if token.count /= 0 then -- check if it's not last
empty line
          raise_exc ("invalid file entry (" + token +
")%N")
        end
      end
    end
  rescue
    handle_exc
    retry
  end

trim_whitespace (str: STRING)
  do
    from
    until
      str.count = 0 or else str.at (1) /= ' ' and str.at (1) /=
'%T'
    loop
      str.remove (1)
    end
  end

write_tables(fout: PLAIN_TEXT_FILE)
  local
    i, j: INTEGER
  do
    from
    until
      i := 1
      i > transitions.count
    loop
      fout.put_string ("
<<")

```



```

        from
            j := 1
        until
            j > transitions[i].count
        loop
            fout.put_integer (transitions[i].at (j))
            if j /= transitions[i].count then
                fout.put_string (" ")
            end
            j := j + 1
        end
        fout.put_string (">>")
        if i /= transitions.count then
            fout.put_string (",")
        end
        fout.put_new_line
        i := i + 1
    end

    fout.put_string ("                                >>%N")
    tokens := <<%N")
    from
        i := 1
    until
        i > tokens.count
    loop
        if tokens[i] /= Void then
            fout.put_string ("
<<")

                from
                    j := 1
                until
                    j > tokens[i].count
                loop
                    fout.put_character ('"')
                    fout.put_string (tokens[i].at (j))
                    fout.put_character ('"')
                    if j /= tokens[i].count then
                        fout.put_string(" ")
                    end
                    j := j + 1
                end
                fout.put_string (">>")
            else
                fout.put_string ("
Void")

            end
            if i /= tokens.count then
                fout.put_string (",")
            end
            fout.put_new_line
            i := i + 1
        end
        fout.put_string ("                                >>%N")
    end%Nend%N")
    end

    compute_tables
    local
        ffa: NFA
        df: DFA
    do
        create ffa.make_final (res)
        create df.make (ffa)
        df.minimize

```

```

        transitions := df.get_transitions_table
        tokens := df.get_tokens_table
    end

compute_fa (regexp: STRING): NFA
    local
        st: DS_LINKED_STACK[NFA]
        rxpand, rxp: STRING
        c: CHARACTER
        i: INTEGER
        fa, fb: NFA
        fc: NFA

    do
        rxpand := prepare (regexp)
        rxp := convert_to_postfix (rxpand)

        create st.make
        -- \*+?.|
        from
            i := 1
        until
            i > rxp.count
        loop
            c := rxp.at (i)

            inspect c
            when '*' then
                if st.count > 0 then
                    fa := st.item
                    st.remove
                    create fc.make_star (fa)
                    st.force (fc)
                else
                    raise_exc ("malformed regexp")
                end

            when '+' then
                if st.count > 0 then
                    fa := st.item
                    st.remove
                    create fc.make_plus (fa)
                    st.force (fc)
                else
                    raise_exc ("malformed regexp")
                end

            when '?' then
                if st.count > 0 then
                    fa := st.item
                    st.remove
                    create fc.make_quest (fa)
                    st.force (fc)
                else
                    raise_exc ("malformed regexp")
                end

            when '.' then
                if st.count > 1 then
                    fb := st.item
                    st.remove
                    fa := st.item
                    st.remove
                    create fc.make_concat (fa, fb)
                    st.force (fc)
                else

```

```

        raise_exc ("malformed regexp")
    end

    when '|' then
        if st.count > 1 then
            fb := st.item
            st.remove
            fa := st.item
            st.remove
            create fc.make_or (fa, fb)
            st.force (fc)
        else
            raise_exc ("malformed regexp")
        end
    when '\' then
        c := rxp.at (i + 1)
        i := i + 1
        create fc.make_character (c)
        st.force (fc)

    else
        create fc.make_character (c)
        st.force (fc)
    end
    i := i + 1
end

if st.count = 1 then
    Result := st.item
else
    raise_exc ("malformed regexp")
end

rescue
    handle_exc
end

convert_to_postfix (regexp: STRING): STRING
local
    st: DS_LINKED_STACK[CHARACTER]
    c: CHARACTER
    i: INTEGER
do
    create st.make
    create Result.make_empty

    from
        i := 1
    until
        i > regexp.count
    loop
        c := regexp.at (i)
        inspect c
        when ' '..'%' | ', ' | '-' | '/'..'>' | '@'..'[' | ']'..'{' |
' }' | '~' then -- readable except ()*+.?\\|
            Result.append_character (c)
        when '(' | '*' | '+' | '?' then
            st.force (c)
        when ')' then
            from
            until
                st.count = 0 or else st.item = '('
            loop
                Result.append_character (st.item)
                st.remove
            end
        end
    end
end

```

```

        if (st.count /= 0) then
            st.remove
        else
            raise_exc ("matching ( is not found")
        end
    when '|' then
        from
        until
            st.count = 0 or else (st.item = '(' or st.item
= '|')

        loop
            Result.append_character (st.item)
            st.remove
        end
        st.force (c)
    when '\' then
        Result.append_character (c)
        Result.append_character (regexp.at (i + 1))
        i := i + 1
    when '.' then
        from
        until
            st.count = 0 or else (st.item = '(' or st.item
= '|' or st.item = '.')

        loop
            Result.append_character (st.item)
            st.remove
        end
        st.force (c)
    end
    i := i + 1
end

from
until
    st.count = 0
loop
    if st.item /= '(' then
        Result.append_character (st.item)
        st.remove
    else
        raise_exc ("matching ) is not found")
    end
end

rescue
    handle_exc
end

prepare (regexp: STRING): STRING
local
    i, j: INTEGER
    c, last_char: CHARACTER
do
    create Result.make_empty

    from
        i := 1
    until
        i > regexp.count
    loop
        c := regexp.at (i)
        inspect c
            when ' '..%'', ',', '- ', '/'..'>', '@'..'Z',
'^'..'{' , '}', '~' then -- readable except ()+*.?[\]|
                Result.append_character(c)

```

```

        if i < regexp.count and then conc_character
            Result.append_character('.')
        end

        when '.' then
            Result.append_character('\')
            Result.append_character(c)

            if i < regexp.count and then conc_character
                Result.append_character('.')
            end

            when '\' then      -- \ and ()|*+[[]\?
                if i < regexp.count and then escape_character
                    Result.append_character(c)
                    Result.append_character(regexp.at(i +
1))
                    i := i + 1

                    if i < regexp.count and then
                        Result.append_character('.')
                    end
                    else
                        raise_exc("invalid escape sequence")
                    end

                    when '(', '|' then
                        Result.append_character(c)

                    when ')', '+', '*', '?' then
                        Result.append_character(c)

                        if i < regexp.count and then conc_character
                            Result.append_character('.')
                        end

                        when ']' then
                            raise_exc("matching [ is not found")

                        when '[' then

                            last_char := '%/0/'
                            Result.append_character('(')

                            from
                                i := i + 1
                            until
                                i > regexp.count or else regexp.at(i) =
']'
                            loop
                                c := regexp.at(i)

                                inspect c
                                    when '\' then
                                        if i < regexp.count and then
                                            if regexp.at(i + 1) =
'\ ' then
                                                Result.append_character('\')

```

```

end
Result.append_character

Result.append_character

last_char := regexp.at
i := i + 1
else
raise_exc      ("invalid
end

when '-' then
if last_char /= '%/0/' and
then (i + 1 < regexp.count and then (regexp.at (i + 1) /= ']' and regexp.at (i +
1) /= '-')) then
'\ ' then
class_escape_character (regexp.at (i + 2)) then

("unknown escape sequence inside symbol class")

1) >= ' ' and regexp.at (i + 1) <= '~' then

("invalid symbol inside symbol class")

regexp.at (i).code then

last_char.code + 1

regexp.at (i).code

j.to_character_8
if c = '|'
or c = '(' or c = ')' or c = '*' or c = '+' or c = '.' or c = '?' or c = '\' then
Result.append_character ('\')
end

Result.append_character (c)

Result.append_character ('|')

("malformed symbol range")

end
last_char := '%/0/'
else
raise_exc      ("malformed

```

```

sequence is needed
or c = ')' or c = '*' or c = '+' or c = '.' or c = '?' or c = '\' then
    Result.append_character ('\')
end

(c)
('|')
symbol inside symbol class")
end

end

i := i + 1
end

if i <= regexp.count then
    if Result.at (Result.count) = '|' then
        Result.remove (Result.count)
    end

    Result.append_character (')')

    if i < regexp.count and then
        Result.append_character ('.')
    end
else
    raise_exc ("matching ] is not found")
end

else
    raise_exc ("invalid symbol")
end
i := i + 1
end

rescue
    handle_exc
end

class_escape_character (c: CHARACTER): BOOLEAN
do
    inspect c
    when '\', '-', ']' then
        Result := TRUE
    else
        Result := FALSE
    end
end

escape_character (c: CHARACTER): BOOLEAN
do
    inspect c
    when '(', ')', '|', '*', '+', '[', ']', '\', '?' then
        Result := TRUE

```

```

        else
            Result := FALSE
        end
    end
end

conc_character (c: CHARACTER): BOOLEAN
do
    inspect c
        when ' '..'(', ' '..'>', '@'..'\'', '^'..'{' , '}' , '~' then
            Result := TRUE
        else
            Result := FALSE
        end
    end
end
end

```

## DFA.e

```

class
    DFA

create
    make

feature
    make (nf: NFA)
        local
            rt: HASH_TABLE [STATE, STATES]
            tokens: LINKED_SET [STRING]
            qs: DS_LINKED_QUEUE [STATES]
            finls: LINKED_SET [STATE]
            ls: LINKED_SET [STATE]

            newinit, newstate, st: STATE
            newsts, sts: STATES
            c: CHARACTER

        do
            create ls.make
            ls.force (nf.get_init)

            create sts.make_set (nf.eps_closure (ls))
            create newinit.make (counter)
            create finls.make

            tokens := nf.get_tokens(sts)
            if not tokens.is_empty then
                newinit.set_accept
                newinit.add_tokens (tokens)
                finls.force (newinit)
            end

            create rt.make (16)
            rt.force (newinit, sts)

            create qs.make
            qs.force (sts)

            from
            until
                qs.is_empty
            loop
                sts := qs.item
                qs.remove
            end
        end
    end
end

```



```

    st := rt @ sts
    from
        c := ' '
    until
        c > '~'
    loop
        ls.wipe_out

        from
            sts.start
        until
            sts.off
        loop
            if sts.item.get_transition (c) /= Void then
                ls.append (sts.item.get_transition (c))
            end
            sts.forth
        end
    end

    if not ls.is_empty then
        create newsts.make_set (nf.eps_closure(ls))
        if rt.has (newsts) then
            st.set_transition (rt @ newsts, c)
        else
            create newstate.make (counter)
            tokens := nf.get_tokens (newsts)
            if not tokens.is_empty then
                newstate.set_accept
                newstate.add_tokens (tokens)
                finls.force (newstate)
            end
            rt.force (newstate, newsts)
            st.set_transition (newstate, c)
            qs.force (newsts)
        end
    end
    end

    c := c + 1
end

create mystates.make
from
    rt.start
until
    rt.off
loop
    mystates.force (rt.item_for_iteration)
    rt.forth
end

init := newinit
fins := finls
end

get_init: STATE
do
    Result := init
end

get_fins: LINKED_SET [STATE]
do
    Result := fins
end

get_transitions_table: ARRAY [ARRAY [INTEGER]]

```

```

local
  c: CHARACTER
  to: INTEGER
  row: ARRAY [INTEGER]
do
  create Result.make (1, mystates.count)

  from
    mystates.start
  until
    mystates.off
  loop
    create row.make (1, 95)
    Result.put (row, mystates.item_for_iteration.get_id)

    from
      c := ' '
    until
      c > '~'
    loop
      if mystates.item_for_iteration.get_transition (c) /=
Void then
          mystates.item_for_iteration.get_transition
(c).start
          to
          :=
mystates.item_for_iteration.get_transition (c).item_for_iteration.get_id

          row.put (to, c.code - 31)
        else
          row.put (0, c.code - 31)
        end
      c := c + 1
    end
  end
  mystates.forth
end
end

get_tokens_table: ARRAY [ARRAY [STRING]]
local
  tokens: ARRAY [STRING]
  i: INTEGER
do
  create Result.make (1, mystates.count)
  from
    mystates.start
  until
    mystates.off
  loop
    if mystates.item_for_iteration.get_tokens.count = 0 then
      Result.put(Void, mystates.item_for_iteration.get_id)
    else
      create
        tokens.make
          (1,
mystates.item_for_iteration.get_tokens.count)
      i := 1
      from
        mystates.item_for_iteration.get_tokens.start
      until
        mystates.item_for_iteration.get_tokens.off
      loop
        tokens.put
(mystates.item_for_iteration.get_tokens.item_for_iteration, i)
        i := i + 1
        mystates.item_for_iteration.get_tokens.forth
      end
    end
  end
end

```

```

                                Result.put(tokens,
mystates.item_for_iteration.get_id)
                                end
                                mystates.forth
                                end
                                end
                                end

                                minimize
                                local
                                qt: HASH_TABLE [LINKED_SET [CHARACTER], STATES]
                                block, fblock, bblock, minblock: STATES
                                newblocks, blocks: LINKED_SET [STATES]
                                ls: LINKED_SET [CHARACTER]
                                lst: LINKED_SET [STATE]
                                c: CHARACTER

                                initblock: STATES
                                finblocks: LINKED_SET [STATES]
                                minht: HASH_TABLE [LINKED_SET [STATE], STATES]
                                st: LINKED_SET [STATE]
                                do
                                create fblock.make
                                create bblock.make

                                from
                                mystates.start
                                until
                                mystates.off
                                loop
                                if mystates.item.accept then
                                    fblock.put (mystates.item)
                                else
                                    bblock.put (mystates.item)
                                end
                                mystates.forth
                                end

                                create blocks.make
                                if fblock.count /= mystates.count and fblock.count /= 0
                                then
                                    blocks.put (fblock)
                                    blocks.put (bblock)
                                    if fblock.count < bblock.count then
                                        minblock := fblock
                                    else
                                        minblock := bblock
                                    end
                                else
                                    fblock := create {STATES}.make_set (mystates)
                                    blocks.put (fblock)
                                    minblock := fblock
                                end

                                create qt.make (256)
                                create ls.make
                                qt.put (ls, minblock)
                                from
                                c := ' '
                                until
                                c > '~'
                                loop
                                ls.put (c)
                                c := c + 1
                                end

```

```

from
until
loop
    qt.is_empty
loop
    qt.start
    block := qt.key_for_iteration
    ls := qt.item_for_iteration
    ls.start
    c := ls.item
    ls.remove
    if ls.count = 0 then
        qt.remove (block)
    end

    create newblocks.make
    from
        blocks.start
    until
        blocks.off
    loop
        create bblock.make
        create fblock.make
        from
            blocks.item.start
        until
            blocks.item.off
        loop
            if blocks.item.item.get_transition (c) /=
Void then
                lst
                :=
blocks.item.item.get_transition (c)
                lst.start
                if block.has (lst.item) then
                    fblock.put (blocks.item.item)
                else
                    bblock.put (blocks.item.item)
                end
            else
                bblock.put (blocks.item.item)
            end
            blocks.item.forth
        end
    end

    if bblock.count /= blocks.item.count and
bblock.count /= 0 then
        newblocks.put (fblock)
        newblocks.put (bblock)

        if fblock.count < bblock.count then
            minblock := fblock
        else
            minblock := bblock
        end

        from
            c := ' '
        until
            c > '~'
        loop
            if qt.has_key (blocks.item) and
then qt.at (blocks.item).has (c) then
                qt.at (blocks.item).prune (c)
                if qt.at (blocks.item).count
= 0 then
                    qt.remove (blocks.item)
                end
            end
        end
    end
end

```

```

[CHARACTER]].make, fblock)
[CHARACTER]].make, bblock)
(c)
{LINKED_SET [CHARACTER]].make, minblock)
(c)
qt.put (create {LINKED_SET
qt.at (fblock).put (c)
qt.put (create {LINKED_SET
qt.at (bblock).put (c)
else
if qt.has_key (minblock) then
qt.at (minblock).put
else
qt.put (create
qt.at (minblock).put
end
end
c := c + 1
end
else
newblocks.put (blocks.item)
end
blocks.forth
end
blocks := newblocks
end
-----
create finblocks.make
from
blocks.start
until
blocks.off
loop
if blocks.item.has (init) then
initblock := blocks.item
end
blocks.item.start
if fins.has (blocks.item.item) then
finblocks.put (blocks.item)
end
blocks.forth
end

create mystates.make
create minht.make (64)
st := merge(initblock)
minht.put (st, initblock)
mystates.append (st)
blocks.prune (initblock)

from
blocks.start
until
blocks.off
loop
st := merge(blocks.item)
minht.put (st, blocks.item)
mystates.append (st)
blocks.forth
end

minht.at (initblock).start
init := minht.at (initblock).item

```

```

        create fins.make
        from
            finblocks.start
        until
            finblocks.off
        loop
            fins.append (minht.at (finblocks.item))
            finblocks.forth
        end
    end
end

merge (block: STATES): LINKED_SET [STATE]
local
    myblock: STATES
    c: CHARACTER
    ls: LINKED_SET [STATE]
    newstate: STATE
    skip, has: BOOLEAN
    delstates: LINKED_SET [STATE]
do
    create Result.make
    create myblock.make
    create delstates.make

    from
    until
        block.start
    until
        block.off
    loop
        myblock.put (block.item)
        block.forth
    end

    from
    until
        myblock.is_empty
    loop
        delstates.wipe_out
        create newstate.make (mincounter)
        from
            myblock.start
        until
            myblock.off
        loop
            skip := false
            if myblock.item.accept then
                if newstate.accept then
                    if myblock.item.get_tokens.count /=
newstate.get_tokens.count then
                        skip := true
                    else
                        from
                            myblock.item.get_tokens.start
                        until
                            myblock.item.get_tokens.off
                        loop
                            has := false
                            from
                                newstate.get_tokens.start
                                until
                                    newstate.get_tokens.off
                                loop
                                    if
newstate.get_tokens.item.is_equal (myblock.item.get_tokens.item) then
                                        has := true
                                    end
                                end
                            end
                        end
                    end
                end
            end
        end
    end
end

```

```

end
newstate.get_tokens.forth
end
if not has then
skip := true
end
myblock.item.get_tokens.forth
end
else
newstate.set_accept
newstate.add_tokens
end
(myblock.item.get_tokens)
end
end
if not skip then
delstates.put (myblock.item)
from
myblock.item.links.start
until
myblock.item.links.off
loop
c := myblock.item.links.key_for_iteration
ls :=
myblock.item.links.item_for_iteration
from
ls.start
until
ls.off
loop
ls.item.inlinks.at (c).prune
(myblock.item)
newstate.set_transition (ls.item,
c)
ls.forth
end
myblock.item.links.forth
end
from
myblock.item.inlinks.start
until
myblock.item.inlinks.off
loop
c :=
myblock.item.inlinks.key_for_iteration
ls :=
myblock.item.inlinks.item_for_iteration
from
ls.start
until
ls.off
loop
ls.item.links.at (c).prune
(myblock.item)
ls.item.set_transition (newstate,
c)
ls.forth
end
myblock.item.inlinks.forth
end
end
end

```

```

        myblock.forth
    end

    from
        delstates.start
    until
        delstates.off
    loop
        myblock.prune(delstates.item)
        delstates.forth
    end
    Result.put (newstate)
end
end

describe
do
    io.put_string ("init: ")
    io.put_integer (init.get_id)
    io.put_string (" fins: ")
    from
        fins.start
    until
        fins.off
    loop
        io.put_integer (fins.item.get_id)
        io.put_string (" ")
        fins.forth
    end
    io.put_new_line

    create described_states.make
    describe_states (init)
end

feature {NONE}

    init: STATE
    fins: LINKED_SET [STATE]
    mystates: LINKED_SET [STATE]

    counter: ID_COUNTER
        once
            create Result.make
        end

    mincounter: ID_COUNTER
        once
            create Result.make
        end

    described_states: LINKED_SET [STATE]

    describe_states (st: STATE)
        local
            s: LINKED_SET [STATE]
        do
            describe_state (st)
            described_states.put (st)
            s := get_states (st)

            from
                s.start
            until
                s.off

```



```

        loop
            if not described_states.has (s.item) then
                describe_states (s.item)
            end
        s.forth
    end
end
end

get_states (st: STATE): LINKED_SET [STATE]
    local
        c: CHARACTER
    do
        create Result.make

        from
            c := ' '
        until
            c > '~'
        loop
            if st.get_transition (c) /= Void then
                Result.append (st.get_transition (c))
            end

            c := c + 1
        end
    end
end

describe_state (st: STATE)
    local
        s: LINKED_SET [STATE]
        c: CHARACTER
    do
        io.put_string ("state: ")
        io.put_integer (st.get_id)
        io.put_string (" accept: ")
        io.put_boolean (st.is_accept)
        io.put_new_line

        if not st.get_tokens.is_empty then
            io.put_string ("tokens: ")
            from
                st.get_tokens.start
            until
                st.get_tokens.off
            loop
                io.put_string (st.get_tokens.item)
                io.put_string (" ")
                st.get_tokens.forth
            end
            io.put_new_line
        end

        io.put_string (" children: %N")

        from
            c := ' '
        until
            c > '~'
        loop
            s := st.get_transition (c)

            if s /= Void then
                io.put_string ("          ")
                io.put_character (c)
                io.put_string (": ")
            end
        end
    end
end

```

```

        from
            s.start
        until
            s.off
        loop
            io.put_integer (s.item.get_id)
            io.put_string (" ")
            s.forth
        end
        io.put_new_line
    end
    c := c + 1
end
io.put_new_line
end
end

```

### **NFA.e**

```

class
    NFA

create
    make_character, make_star, make_plus, make_quest, make_concat, make_or,
    make_final

feature

    make_character (c: CHARACTER)
        do
            create init.make (counter)
            create fin.make (counter)
            fin.set_accept
            init.set_transition (fin, c)
        end

    make_star (fa: NFA)
        local
            lsi, lsf: LINKED_SET [STATE]
        do
            create lsi.make
            lsi.force (fa.get_init)
            create lsf.make
            lsf.force (fa.get_fin)

            if eps_closure (lsi).has (fa.get_fin) and then eps_closure
            (lsf).has (fa.get_init) then
                init := fa.get_init
                fin := fa.get_fin
            elseif not fa.get_fin.has_outcome_links then
                init := fa.get_fin
                fin := fa.get_fin
                init.set_transition (fa.get_init, epsilon)
            else
                create init.make (counter)
                fin := init
                fin.set_accept
                fa.get_fin.unset_accept
                fa.get_fin.set_transition (fin, epsilon)
                init.set_transition (fa.get_init, epsilon)
            end
        end

    make_plus (fa: NFA)

```

```

local
  ls: LINKED_SET [STATE]
do
  init := fa.get_init
  fin := fa.get_fin

  create ls.make
  ls.force (fa.get_fin)
  if not eps_closure (ls).has (fa.get_init) then
    fin.set_transition (init, epsilon)
  end
end
end

make_quest (fa: NFA)
  local
    ls: LINKED_SET [STATE]
  do
    create ls.make
    ls.force (fa.get_init)
    if not eps_closure (ls).has (fa.get_fin) then
      if fa.get_init.has_income_links then
        create init.make (counter)
        init.set_transition (fa.get_init, epsilon)
      else
        init := fa.get_init
      end
    end

    if fa.get_fin.has_outcome_links then
      create fin.make (counter)
      fa.get_fin.unset_accept
      fin.set_accept
      fa.get_fin.set_transition (fin, epsilon)
    else
      fin := fa.get_fin
    end
  end

  init.set_transition (fin, epsilon)
else
  init := fa.get_init
  fin := fa.get_fin
end
end

make_concat (left: NFA; right: NFA)
  local
    c: CHARACTER
    ls: LINKED_SET [STATE]
    st: STATE
  do
    init := left.get_init
    fin := right.get_fin
    left.get_fin.unset_accept

    if not (left.get_fin.has_outcome_links and
right.get_init.has_income_links) then
      from
        left.get_fin.links.start
      until
        left.get_fin.links.off
      loop
        c := left.get_fin.links.key_for_iteration
        ls := left.get_fin.links.item_for_iteration

        from
          ls.start
        until

```

```

                                ls.off
                                loop
                                (ls.item_for_iteration.inlinks @ c).prune
(left.get_fin)
                                ls.forth
                                end
                                right.get_init.set_transitions (ls, c)
                                left.get_fin.links.forth
                                end

                                from
                                left.get_fin.inlinks.start
                                until
                                left.get_fin.inlinks.off
                                loop
                                c := left.get_fin.inlinks.key_for_iteration
                                ls := left.get_fin.inlinks.item_for_iteration

                                from
                                ls.start
                                until
                                ls.off
                                loop
                                st := ls.item_for_iteration ;

                                (st.links @ c).prune (left.get_fin)
                                st.set_transition (right.get_init, c)
                                ls.forth
                                end
                                left.get_fin.inlinks.forth
                                end
                                if init = left.get_fin then
                                init := right.get_init
                                end
                                else
                                left.get_fin.set_transition(right.get_init, epsilon)
                                end
                                end

                                make_or (left: NFA; right: NFA)
                                local
                                c: CHARACTER
                                ls: LINKED_SET [STATE]
                                st: STATE
                                do
                                if (not left.get_init.has_income_links) and (not
right.get_init.has_income_links) then
                                from
                                left.get_init.links.start
                                until
                                left.get_init.links.off
                                loop
                                c := left.get_init.links.key_for_iteration
                                ls := left.get_init.links.item_for_iteration

                                from
                                ls.start
                                until
                                ls.off
                                loop
                                (ls.item_for_iteration.inlinks @ c).prune
(left.get_init)
                                ls.forth
                                end
                                right.get_init.set_transitions (ls, c)

```

```

        left.get_init.links.forth
    end
    init := right.get_init
elseif not left.get_init.has_income_links then
    init := left.get_init
    init.set_transition (right.get_init, epsilon)
elseif not right.get_init.has_income_links then
    init := right.get_init
    init.set_transition (left.get_init, epsilon)
else
    create init.make (counter)
    init.set_transition (left.get_init, epsilon)
    init.set_transition (right.get_init, epsilon)
end

    if      (not      left.get_fin.has_outcome_links)      and      (not
right.get_fin.has_outcome_links) then
        from
            left.get_fin.inlinks.start
        until
            left.get_fin.inlinks.off
        loop
            c := left.get_fin.inlinks.key_for_iteration
            ls := left.get_fin.inlinks.item_for_iteration

            from
                ls.start
            until
                ls.off
            loop
                st := ls.item_for_iteration ;

                (st.links @ c).prune (left.get_fin)
                st.set_transition (right.get_fin, c)
                ls.forth
            end
            left.get_fin.inlinks.forth
        end
        fin := right.get_fin
elseif not left.get_fin.has_outcome_links then
    fin := left.get_fin
    right.get_fin.unset_accept
    right.get_fin.set_transition (fin, epsilon)
elseif not right.get_fin.has_outcome_links then
    fin := right.get_fin
    left.get_fin.unset_accept
    left.get_fin.set_transition (fin, epsilon)
else
    create fin.make (counter)
    left.get_fin.unset_accept
    left.get_fin.set_transition (fin, epsilon)
    right.get_fin.unset_accept
    right.get_fin.set_transition (fin, epsilon)
end
end

make_final (ht: HASH_TABLE [NFA, STRING])
local
    cur_fa: NFA
do
    create init.make (counter)
    create fin.make (counter)
    fin.set_accept

    from
        ht.start

```

```

        until
            ht.off
        loop
            cur_fa := ht.item_for_iteration
            cur_fa.get_fin.add_token (ht.key_for_iteration)
            init.set_transition (cur_fa.get_init, epsilon)
            cur_fa.get_fin.set_transition (fin, epsilon)

            ht.forth
        end
    end
end

get_tokens (sts: STATES): LINKED_SET [STRING]
do
    create Result.make

    from sts.start
    until sts.off
    loop
        Result.append (sts.item.get_tokens)
        sts.forth
    end
end

get_init: STATE
do
    Result := init
end

get_fin: STATE
do
    Result := fin
end

eps_closure (sts: LINKED_SET [STATE]): LINKED_SET [STATE]
local
    qs: LINKED_QUEUE [STATE]
    seen: LINKED_SET [STATE]
    cur: LINKED_SET [STATE]
    s: STATE
do
    create qs.make
    create seen.make
    create Result.make

    qs.append (sts)
    seen.append (sts)

    from
    until
        qs.is_empty
    loop
        s := qs.item
        qs.remove
        Result.force (s)
        seen.force (s)

        if s.get_transition (epsilon) /= Void then
            cur := s.get_transition (epsilon)
            from cur.start
            until cur.off
            loop
                if not seen.has (cur.item_for_iteration) then
                    qs.force (cur.item_for_iteration)
                end
            cur.forth
        end
    end
end

```

```

end
end
end
end
feature {NONE}
  counter: ID_COUNTER
  once
    create Result.make
  end

  init: STATE
  fin: STATE

  epsilon: CHARACTER is '%/0/'
end

STATE.e
class
  STATE

inherit
  HASHABLE
    redefine
      is_equal
    end

create
  make

feature
  make (counter: ID_COUNTER)
  do
    id := counter.next_id
    create links.make (64)
    create inlinks.make (64)
    create tokens.make
    unset_accept
  end

  is_accept: BOOLEAN
  do
    Result := accept
  end

  set_accept
  do
    accept := true
  end

  unset_accept
  do
    accept := false
  end

  set_transition (st: STATE; c: CHARACTER)
  local
    ls: LINKED_SET [STATE]
  do
    if links.has (c) then
      ls := links @ c
      ls.force (st)
    else
      create ls.make
      ls.force (st)
      links.force (ls, c)

```

```

        end

        if st.inlinks.has (c) then
            ls := st.inlinks @ c
            ls.force (current)
        else
            create ls.make
            ls.force (current)
            st.inlinks.force (ls, c)
        end
    end
end

set_transitions (ls: LINKED_SET [STATE]; c: CHARACTER)
do
    from
        ls.start
    until
        ls.off
    loop
        set_transition (ls.item_for_iteration, c)
        ls.forth
    end
end

get_transition (c: CHARACTER): LINKED_SET[STATE]
do
    if links.has (c) then
        Result := links @ c
    else
        Result := Void
    end
end

get_income_links (c: CHARACTER): LINKED_SET[STATE]
do
    if links.has (c) then
        Result := inlinks @ c
    else
        Result := Void
    end
end

has_income_links: BOOLEAN
do
    Result := not inlinks.is_empty
end

has_outcome_links: BOOLEAN
do
    Result := not links.is_empty
end

get_id: INTEGER
do
    Result := id
end

add_token (token: STRING)
do
    tokens.force (token)
end

add_tokens (tk: LINKED_SET [STRING])
do
    tokens.append (tk)
end

```



```

get_tokens: LINKED_SET [STRING]
  do
    Result := tokens
  end

links: HASH_TABLE [LINKED_SET [STATE], CHARACTER]
inlinks: HASH_TABLE [LINKED_SET [STATE], CHARACTER]

tokens: LINKED_SET [STRING]

accept: BOOLEAN
id: INTEGER

feature
  hash_code: INTEGER
  do
    Result := get_id
  end

  is_equal (other: STATE): BOOLEAN
  do
    Result := get_id = other.get_id
  end
end

```

## **STATES.e**

```

class
  STATES

inherit
  HASHABLE
  redefine
    is_equal
  end

create
  make, make_set

feature
  make
  do
    create sts.make
  end

  make_set (ls: LINKED_SET [STATE])
  do
    create sts.make
    sts.copy (ls)
  end

  force (st: STATE)
  do
    sts.force (st)
  end

  put (st: STATE)
  do
    sts.force (st)
  end

  count: INTEGER
  do

```

```

        Result := sts.count
    end

wipe_out
do
    sts.wipe_out
end

has (st: STATE): BOOLEAN
do
    Result := sts.has (st)
end

is_empty: BOOLEAN
do
    Result := sts.is_empty
end

prune (st: STATE)
do
    sts.prune (st)
end

feature
    hash_code: INTEGER
    do
        Result := 1
        from
            sts.start
        until
            sts.off
        loop
            Result := Result * sts.item_for_iteration.get_id \\ 100000
            sts.forth
        end
    end

is_equal (other: STATES): BOOLEAN
local
    ids: LINKED_SET [INTEGER]
do
    if other.count = count then
        Result := true

        create ids.make
        from
            other.start
        until
            other.off
        loop
            ids.force (other.item.get_id)
            other.forth
        end

        from
            start
        until
            off
        loop
            if not ids.has (item.get_id) then
                Result := false
            end
            forth
        end
    end

else

```

```

                Result := false
            end
        end
    end

feature
    start
        do
            sts.start
        end

    off: BOOLEAN
        do
            Result := sts.off
        end

    forth
        do
            sts.forth
        end

    item: STATE
        do
            Result := sts.item_for_iteration
        end

feature {NONE}
    sts: LINKED_SET [STATE]
end

```

### **PARSER\_EXCEPTION.e**

```

class PARSER_EXCEPTION

inherit
    DEVELOPER_EXCEPTION

create
    make

feature
    make (msg: STRING)
        do
            set_message (msg)
        end
end

```

### **ID\_COUNTER.e**

```

class
    ID_COUNTER

create
    make

feature

    make
        do
            count := 1
        end

    next_id: INTEGER
        do
            Result := count
            count := count + 1
        end
end

```

```
        end
feature {NONE}
    count: INTEGER
end
```