Вторая редакция статьи. Исправлены ошибки, синтаксис регулярных выражений описан в более распространенных терминах. Огромное спасибо <u>source777</u> за помощь в подготовке статьи!

Введение

Регулярные выражения (*regular expressions*) — современная технология поиска текстовых фрагментов в электронных документах, соответствующих определенным образцам. **Правила** (*rules*) — это новое название регулярных выражений. Именно так они именуются в последней версиии языка Perl, признанного лидера по работе со строками.

Образец (*pattern*), задающий правило поиска, по-русски также иногда называют «шаблоном», «маской».

Регулярные выражения произвели прорыв в электронной обработке текста в конце XX века. Сейчас регулярные выражения используются многими текстовыми редакторами и утилитами для поиска и изменения текста на основе выбранных правил. Многие языки программирования уже поддерживают регулярные выражения для работы со строками. На моё удивление, в Delphi не оказалось встроенного модуля/компонента для работы с регулярными выражениями. Это существенное упущение разработчиков Delphi. Однако, как известно, свято место пусто не бывает! Итак, знакомьтесь, **TRegExpr** — класс для работы с регулярными выражениями в Delphi. Берём с официального сайта архив с модулем и примерами.

Составные части регулярных выражений

Следует отметить, что в справке к TRegExpr используется отличная от общепринятой терминология. В этой заметке будет использована терминология более распространенная в мире регулярных выражений, аналоги из справки к TRegExpr приведены в скобках.

Итак, в состав регулярного выражения могут входить:

- Символы.
- Символьные классы (перечни символов + метасимволы границы слов).
- Фиксирующие директивы (метасимволы разделители строк)
- Квантификаторы (метасимволы повторения).
- Альтернативы (метасимволы варианты).
- Группировки (метасимволы подвыражения).
- Модификаторы.

Символы

Любой символ совпадает с самим собой (если только он не относится к метасимволам). Любая последовательность символов совпадает с такой же во входной строке. Также можно использовать escape-последовательности, например:

```
\t // табуляция
\n // новая строка
```

Символьные классы

Символьный класс — просто конечный набор символов. Он ограничивается квадратными скобками и содержит перечисление символов, которые можно вместо него подставить. Заменяется он всего на один символ, входящий в это перечисление. Примеры:

```
[абвгде] // простое перечисление символов
[а-яА-ЯёЁ] // все русские буквы
[0-9a-z] // цифры и строчная латиница
[^0-9] // все символы, кроме цифр
```

- Можно использовать (дефис) для указания диапазонов символов.
- Если первый символ класса (идущий сразу после открывающейся квардратной скобки) ^, то это означает символ, который отсутствует в данном перечислении. Фактически префикс ^ инвертирует список; вместо того, чтобы перечислять символы принадлежащие классу, мы перечисляем символы, не входящие в него.
- Некоторые популярные символьные классы имеют короткую запись.

Стандартные символьные классы

Короткая запись	Полная запись	Описание
\s	[\f\t\n\r]	Пробельный символ
\S	[^\f\t\n\r]	Любой символ, кроме пробельного
\d	[0-9]	Цифра
\D	[^0-9]	Любой символ, кроме цифры
\w	[a-zA-Z0-9_]	Латиница, цифра или подчеркивание (_)
\W	[^a-zA-Z0-9_]	Любой символ, кроме латиницы или цифры
	[^\n\r]	Любой символ, кроме перевода строки
\b		Граница слова
\B		Не граница слова
\A		Начало строки
\Z		Конец строки

Фиксирующие директивы

Фиксирующие директивы — это символы, которые привязывают правило к некоторому признаку. Например, к концу или началу строки. Наиболее часто используемые:

```
^ // начало строки
$ // конец строки
```

Квантификаторы

Показывают, сколько раз может повторяться предыдущий символ (символьный класс, альтернатива и т.д.) Ограничиваются парой фигурных скобок. Примеры:

```
\w{3} // три латинских буквы или цифры
\d{1, 3} // одна, две или три цифры
[a-яA-Я]{3, } // русское слово длинной три символа и больше
```

Квантификаторы

- С одним параметром называются точными и указывают точное количество повторений.
- С двумя агрументами называются конечными и указывают конечный диапазон, в котором варьируется количество повторений.
- Без второго параметра (но с запятой) называются *бесконечными* и ограничивают количество повторений лишь снизу.
- Некоторые популярные имеют короткую запись.

Короткие записи популярных квантификаторов

Короткая запись	Полная запись	Описание
*	{0, }	Любое количество
+	{1, }	Один или более
?	{0, 1}	Есть или нет

Жадность

Речь пойдёт о жадности среди квантификаторов. Квантификаторам в регулярных выражениях соответствует максимально длинная строка из возможных (они являются **«жадными»**, *greedy*). Это может оказаться значительной проблемой.

Например, часто ожидают, что выражение <.*> найдёт в тексте теги HTML. Однако этому выражению соответствует целиком строка:

<p>Википедия— свободная энциклопедия, в которой <i>каждый</i>может изменить или дополнить любую статью</p>

Эту проблему можно решить двумя способами. Первый состоит в том, что в регулярном выражении учитываются символы, не соответствующие желаемому образцу ($[^>]$ * для вышеописанного случая). Второй заключается в определении повторителя как **«нежадного»** («ленивого», lazy), добавив после него знак вопроса.

Например, выражению <.*?> соответствует не вся показанная выше строка, а отдельные теги (выделены цветом):

Википедия — свободная энциклопедия, в которой <math><i>каждый</i>может изменить или дополнить любую статью

"Жадные" варианты регулярных выражений пытаются захватить как можно большую

часть входного текста, в то время как "не жадные" - как можно меньшую. Например, b+ как и b* примененные к входной строке 'abbbbc' найдут 'bbbb', в то время как b+? найдет только 'b', а b*? - вообще - пустую строку; $b\{2,3\}$? найдет 'bb', в то время как $b\{2,3\}$ найдет 'bbb'.

Альтернативы

Нужны, когда необходимо объединить несколько правил в одно. При этом совпадение засчитывается, когда есть совпадение хотя бы с одним правилом. Желательно альтернативы заключать внутрь группировки (круглые скобки). Правила, входящие в вариант, разделяются | (вертикальной чертой). Примеры:

```
(жы|шы) // или "жы", или "шы"
([a-zA-Z]+|[a-яA-ЯёЁ]+) // или слово на латинице, или русское
```

В данном примере продемонстрирована альтернатива в группировке. В принципе альтернатива может существовать и вне группировки, но так возникает больше ошибок.

Группировки

Используются, когда необходимо обрабатывать результат частями. Например, при обработке ссылок в HTML-документе удобно отдельно обрабатывать текст ссылки и URL. Группировки заключаются в круглые скобки.

Модификаторы

Модификаторы предназначены для изменения поведения правила. Назначение и примеры - смотри в справке к TRegExpr.

Использование в Delphi

Пример использования

Использовать регулярные выражения в Delphi просто.

- Распаковываем архив в любой каталог.
- Добавляем RegExpr.pas (размещен в подкаталоге Source) в список файлов нашего проекта (главное меню Delphi Project -> Add to project...)
- Используем класс TRegExpr в нашем проекте. Не забудьте добавить 'uses RegExpr' в соответствующие модули проекта.

Итак, небольшой пример. Попробуем найти в строке все целые числа. Регулярное выражение для этого случая будет выглядеть так: -?\d+, т.е. содержать соответствующий символьный класс \d (т.е. цифры) и квантификатор +, означающий любое количество. Думаю, то, что целое число есть произвольное количество цифр понятно. ;-) Также перед числом возможно будет стоять знак «минус». Остальное должно быть понятно из коментариев.

```
// Очень простой пример - извлечение чисел из введённой строки.
program Project1;
```

```
{$APPTYPE CONSOLE}
uses
 SysUtils,
  // добавляем нужный модуль
 RegExpr in 'RegExpr.pas';
  // нам необходим экземпляр класса TRegExpr
 RegExp: TRegExpr;
  s: string;
begin
  // выводим запрос и считываем строку
 Write('Enter a string containing numbers: ');
  Readln(s);
  // создаём объект
  RegExp := TRegExpr.Create;
  // гарантирует освобождение занятой объектом памяти
    // регулярное выражение находится в свойстве Expression
    RegExp.Expression := '-?\d+';
    // ищем первое совпадение с помощью функции
    // Exec(const AInputString : string) : boolean, которая
вернет true,
    // если в строке AInputString будет найдено совпадение с
    // регулярным выражением, хранящимся в свойтве Expression
    if RegExp.Exec(s) then
    // если находим
    begin
      Writeln('Entered string contains numbers: ');
      repeat
        // выводим найденное выражение, которое хранится в
Match[0]
       Writeln(RegExp.Match[0]);
        // и продолжаем поиск
     until not RegExp.ExecNext;
    end
      // иначе - сообщаем, что ничего не нашли
     Writeln('Entered string contains no numbers!');
  finally
    RegExp.Free;
  end:
  Readln;
end.
```

Результат работы программы:

Пример использования вариантов и подвыражений

```
// Чуть более сложный пример - извлечение целой и дробной части
// Регулярное выражение содержит группировки и альтернативу.
program Project1;
{$APPTYPE CONSOLE}
uses
 SysUtils,
  // добавляем нужный модуль
 RegExpr in 'RegExpr.pas';
  // нам необходим экземпляр класса TRegExpr
 RegExp: TRegExpr;
  s: string;
begin
  // выводим запрос и считываем строку
 Write('Enter a string containing numbers: ');
  Readln(s);
  // создаём объект
  RegExp := TRegExpr.Create;
  // гарантирует освобождение занятой объектом памяти
  try
    // регулярное выражение находится в свойстве Expression
```

```
RegExp.Expression := '(\d+)([.,])(\d+)';
   if RegExp.Exec(s) then
    // если находим
   begin
     Writeln('Whole number: ', RegExp.Match[0]);
     Writeln('Integer part: ', RegExp.Match[1]);
     Writeln('Divider : ', RegExp.Match[2]);
     Writeln('Fractional part: ', RegExp.Match[3]);
     Writeln(RegExp.Substitute('$1$2$3'));
    end
   else
    // иначе - сообщаем, что ничего не нашли
      Writeln('Entered string doesn''t contain any number!');
  finally
   RegExp.Free;
  end:
 Readln;
end.
```

Регулярное выражение для этого случая будет выглядеть несколько сложнее: $(\d+)([.,])(\d+)$, т.е. содержать соотв. группировки (целая часть, разделитель и дробная части) и вариант (в качестве разделителя может выступать как точка, так и запятая).

Выражение, соотв. всему регулярному выражению по-прежнему находится в Match[0], а вот Match[i] содержит i-ую группировку.

Также обратите своё внимание на достаточно интересную функцию

```
function Substitute (const ATemplate: string) : string;
```

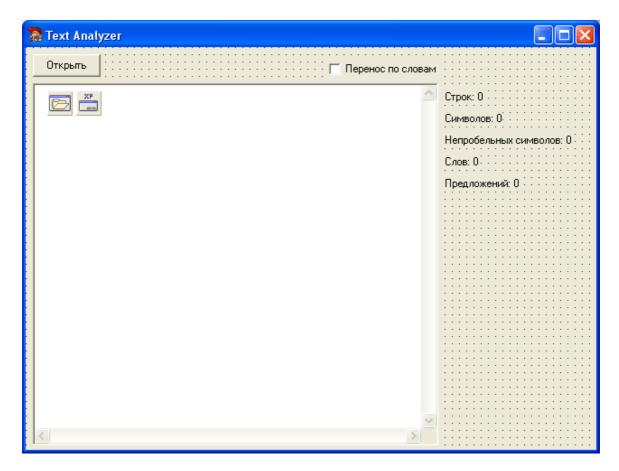
которая возвращает ATemplate, в котором все '\$&' и '\$0' заменены на найденное регулярное выражение, а '\$n' на n-ое подвыражение. Например, оператор

```
Writeln(RegExp.Substitute('$1$2$3'));
```

добавленный в предидущий пример, выведет исходное число.

Пример анализа текста

Давайте напишем простенький анализатор текста. На это раз сделаем GUI-приложение. На форме расположим один экземпляр TButton, один экземпляр TMemo и пять экземпляров TLabel.



При нажатии на кнопку, реализуем показ диалога выбора текстового файла и загрузку его в Memol.

```
procedure TForm1.Button1Click(Sender: TObject);
begin
  if OpenDialog1.Execute then
     Memo1.Lines.LoadFromFile(OpenDialog1.FileName);
end;
```

Теперь давайте реализуем сбор статистики по мере изменения текста в Memo1:

```
procedure TForm1.Memo1Change(Sender: TObject);
var
   Count, i: Integer;
   RegExp: TRegExpr;
begin
   RegExp := TRegExpr.Create;

   // кол-во строк
   Label1.Caption := 'Строк: ' + IntToStr(Memo1.Lines.Count);

   // кол-во символов
   Label2.Caption := 'Символов: ' + IntToStr(Length(Memo1.Text));
```

```
// кол-во символов, исключая пробельные
 Count := 0;
 RegExp.Expression := '\s';
 Count := Count + Length (RegExp.Replace (Memol.Text, '',
False));
 Label3.Caption := 'Непробельных символов: ' + IntToStr(Count);
  // кол-во слов
 Count := 0;
 RegExp.Expression := '\s^*[^\s.-]+-?[^\s.-]*';
 if RegExp.Exec(Memo1.Text) then
 repeat
   Count := Count + 1;
 until not RegExp.ExecNext;
 Label4.Caption := 'Слов: ' + IntToStr(Count);
 // кол-во предложений
 Count := 0;
 RegExp.Expression := '[.!?]+(\s|\$)';
 if RegExp.Exec(Memo1.Text) then
 repeat
   Count := Count + 1;
 until not RegExp.ExecNext;
 Label5.Caption := 'Предложений: ' + IntToStr(Count);
end;
```

Во-первых, остановимся на подсчёте количества символов, исключая пробельные. Здесь был использован метод

```
function Replace (AInputStr: RegExprString; const AReplaceStr:
RegExprString; AUseSubstitution: boolean = False):
RegExprString;
```

заменяющий в AInputStr все вхождения регулярного выражения на AReplaceStr. Вычисляя сумму длин полученных таким образом строк, получим искомую величину.

Теперь взглянем на подсчёт количества предложений в нашем примере. Ответом на вопрос «Что надо найти?», будет, скорее всего, «Количество точек, знаков восклицания и знаков вопроса, стоящих в конце слова или строки.» Кроме того, следует учитывать возможность наличия неединичных знаков препинания (..., !?). Составляем регулярное выражение '[.!?]+(\s|\$)', и собственно всё! Задача решена!

При подсчёте количества слов можно, например, использовать регулярное выражение вида '\s*[^\s.-]+-?[^\\s.-]*'. Слово может следовать за пробелом, а может и нет (если стоит в начале текста). Поэтому вначале нашеговыражения стоит '\s*'. Собственно слово (написанное без орфографических ошибок) — последовательность непробельных символов. То есть мы могли бы записать регулярное вражение так: '\s*[\S]'. Но под такой шаблон попадут и некоторые другие символы и их последовательности, которые врядли можно назвать словами — многоточие, тире. Чтобы исправить ситуацию мы пишем '\s*[^\s.-]'. Ну и, наконец, необходимо учесть наличие слов, которые пишутся через дефис и получим '\s*[^\s.-]+-?[^\s.-]*'.

Важно понимать, что основное преимущество при использовании регулярных выражений заключается в экономии времени! Вам необходимо лишь задаться вопросом «Что надо найти?» и составить регулярное выражение, которое является ответом на этот вопрос, а не разрабатывать «с нуля» алгоритм поиска.

Успехов! ;-)