

正则表达式理论篇 $/ \Lambda [A-Z] \d{5} $/gi$

正则表达式理论篇

by 暖暖 on 2016-11-17

学习正则表达式的你们,有没有发现,一开始总是记不住语法。嗯,加深大家的印象的同时,我也是来找同道中人的。

首先你要记住它的名字

正则表达式 regular expression 缩写 regexp、regex、egrep。

正则表达式可以干嘛

- 数据验证。
- 复杂的字符串搜寻、替换。
- 基于模式匹配从字符串中提取子字符串。

概述

正则表达式包括普通字符(例如, a 到 z 之间的字母)和特殊字符(称为"元字符")。

若要匹配这些特殊字符,必须首先转义字符,即,在字符前面加反斜杠字符**。 例如,若要搜索 "+" 文本字符,可使用表达式\+。 但是大多数 特殊字符 在中括号表达式内出现时失去本来的意义,并恢复为普通字符。

构造函数(四种写法)

```
var regex = new RegExp('xyz', 'i');
var regex = new RegExp(/xyz/i);
var regex = /xyz/i;

// ES6的写法。ES5在第一个参数是正则时,不允许此时使用第二个参数,会报错。
// 返回的正则表达式会忽略原有的正则表达式的修饰符,只使用新指定的修饰符。
// 下面代码返回"i"。
new RegExp(/abc/ig, 'i').flags
```

用于模式匹配的String方法

• String.search()

参数:要搜索的子字符串,或者一个正则表达式。

返回:第一个与参数匹配的子串的起始位置,如果找不到,返回-1。

说明:不支持全局搜索,如果参数是字符串,会先通过RegExp构造函数转换成正则表达式。

• String.replace()

作用:查找并替换字符串。

第一个参数:字符串或正则表达式,

第二个参数:要进行替换的字符串,也可以是函数。

用法:

替换文本中的\$字符有特殊含义:

```
      1
      $1、$2、...、$99 与 regexp 中的第 1 到第 99 个子表达式相匹配的文本。

      2
      $& 与 regexp 相匹配的子串。

      3
      $` 位于匹配子串左侧的文本。

      4
      $' 位于匹配子串右侧的文本。

      5
      $$ 普通字符$。
```

如:

```
1 'abc'.replace(/b/g, "{$$$`$&$'}")
2 // 结果为 "a{$abc}c",即把b换成了{$abc}
```

• String.match()

参数:要搜索的子字符串,或者一个正则表达式。

返回:一个由匹配结果组成的数组。

非全局检索:如果没有找到任何匹配的文本返回null;否则数组的第一个元素是匹配的字符串,剩下的是小括号中的子表达式,即a[n]中存放的是\$n的内容。非全局检索返回三个属性:length 属性;index 属性声明的是匹配文本的第一个字符的位置;input 属性则存放的是被检索的字符串 string。

全局检索:设置标志g则返回所有匹配子字符串,即不提供与子表达式相关的信息。没有 index 属性或 input 属性。

• String.split()

作用:把一个字符串分割成字符串数组。

参数:正则表达式或字符串。

返回:子串组成的数组。

RegExp的方法

• RegExpObject.exec()

参数:字符串。

返回:

非全局检索:与String.macth()非全局检索相同,返回一个数组或null。

全局检索:尽管是全局匹配的正则表达式,但是exec方法只对指定的字符串进行一次匹配。但是可以反复调用来实现全局检索。在 RegExpObject 的lastIndex 属性指定的字符处开始检索字符串;匹配后,将更新lastIndex为匹配文本的最后一个字符的下一个位置;再也找不到匹配的文本时,将返回null,并把 lastIndex 属性重置为 0。

如:

```
> var pattern = /er/g;
var st = 'erver';
  pattern.exec(st);

▼ Array[1] [1]

      0: "er"
      index: 0
     input: "erver"
     length: 1
    ▶ __proto__: Array[0]
> pattern.exec(st);

▼ Array[1] [1]

      0: "er"
     index: 3
     input: "erver"
     length: 1
    ▶ __proto__: Array[0]
> pattern.exec(st);
< null 🖛
> pattern.lastIndex
· 0 🛩
```

• RegExpObject.test()

参数:字符串。

返回:true或false。

• RegExpObject.toString()

返回:字符串

字符

- | 指示在两个或多个项之间进行选择。类似js中的或,又称分支条件。
- / 正则表达式模式的开始或结尾。
- \ 反斜杠字符,用来转义。
- 连字符 当且仅当在字符组[]的内部表示一个范围,比如[A-Z]就是表示范围从A到Z;如果需要在字符组里面表示普通字符-,放在字符组的开头或者尾部即可。
- . 匹配除换行符 \n 之外的任何单个字符。
- \d 等价[0-9], 匹配0到9字符。
- \D 等价[^0-9], 与 \d 相反。
- \w 与以下任意字符匹配: A-Z、a-z、0-9 和下划线, 等价于 [A-Za-z0-9]。
- \W 与\w相反,即[^A-Za-z0-9]

限定符(量词字符)

显示限定符位于大括号 {} 中,并包含指示出现次数上下限的数值; *+? 这三个字符属于单字符限定符:

- {n} 正好匹配 n 次。
- {n,} 至少匹配 n 次。
- {n,m} 匹配至少n次,至多m次。
- * 等价{0,}
- + 等价{1,}
- ? 等价{0,1}

注意:

• 显示限定符中, 逗号和数字之间不能有空格, 否则返回null!

- 贪婪量词*和+: javascript默认是贪婪匹配,也就是说匹配重复字符是尽可能多地匹配。
- 惰性(最少重复匹配)量词?:当进行非贪婪匹配,只需要在待匹配的字符后面跟随一个?即可。

```
1  var reg = /a+/;
2  var reg2 = /a+?/;
3  var str = 'aaab';
4
5  str.match(reg); // ["aaa"]
6  str.match(reg2); // ["a"]
```

定位点(锚字符、边界)

- ^ 匹配开始的位置。将 ^ 用作括号 [] 表达式中的第一个字符,则会对字符集求反。
- \$ 匹配结尾的位置。
- \b 与一个字边界匹配, 如er\b 与 "never" 中的 "er" 匹配, 但与 "verb" 中的 "er" 不匹配。
- \B 非边界字匹配。

标记

- 中括号[]字符组;标记括号表达式的开始和结尾,起到的作用是匹配这个或者匹配那个。
 - [...] 匹配方括号内任意字符。很多字符在 [] 都会失去本来的意义: [^...] 匹配不在方括号内的任意字符; [?.] 匹配普通的问号和点号。

注意:反斜杠字符 \ 在[]中仍为转义字符。若要匹配反斜杠字符,请使用两个反斜杠 \\。

另外不要滥用字符组这个失去意义的特性,比如不要使用[.]来代替\:转义点号,因为需要付出处理字符组的代价。

• 大括号 {} 标记限定符表达式的开始和结尾。

• 小括号()标记子表达式的开始和结尾,主要作用是分组,对内容进行区分。

(模式)可以记住和这个模式匹配的匹配项(捕获分组)。不要滥用括号,如果不需要保存子表达式,可使用非捕获型括号(?:)来进行性能优化。

(?:模式) 与模式 匹配,但不保存匹配项(非捕获分组)。

(?=模式) 零宽正向先行断言,要求匹配与模式 匹配的搜索字符串。 找到一个匹配项后,将在匹配文本之前开始搜索下一个匹配项;但不会保存匹配项。

(?!模式) 零宽负向先行断言,要求匹配与模式不匹配的搜索字符串。找到一个匹配项后,将在匹配文本之前开始搜索下一个匹配项;但不会保存匹配项。

有点晕?

好,换个说法。。。

先行断言(?=模式):x只有在y前面才匹配,必须写成/x(?=y)/。解释:找一个x,那个x的后面有y。 先行否定断言(?!模式):x只有不在y前面才匹配,必须写成/x(?!y)/。解释:找一个x,那个x的后面没有y。

稳住,又来了两个断言,来自ES7提案:

后行断言(?<=模式):与"先行断言"相反, x只有在y后面才匹配,必须写成/(?<=y)x/。解释:找一个x,那个x的前面要有y。 后行否定断言(?<!模式):与"先行否定断言"相反,x只有不在y后面才匹配,必须写成/(?<!y)x/。解释:找一个x,那个x的前面没有y。

可以看出,后行断言先匹配/(?<=y)x/的x,然后再回到左边,匹配y的部分,即先右后左"的执行顺序。

零宽负向先行断言的例子:

1 var str=`<div class="o2">

• 反向引用:主要作用是给分组加上标识符\n。

\n 表示引用字符,与第n个子表达式第一次匹配的字符相匹配。

反向引用的例子,给MikeMike字符后加个单引号:

```
1 var reg = /(Mike)(\1)(s)/;
2 var str = "MikeMikes";
3 console.log(str.replace(reg,"$1$2'$3"));
4 // 返回结果 MikeMike's
```

非打印字符

- \s 任何空白字符。即 [\f\n\r\t\v]
- \S 任何非空白字符。
- \t Tab 字符(\u0009)。
- \n 换行符(\u000A)
- \v 垂直制表符(\u000B)。

\f 换页符(\u000C)

\r 回车符(\u000D)。

注意: \n 和 \r 一起使用,即 /[\r\n]/g 来匹配换行,因为unix扩展的系统以 \n 标志结尾, window以 \r\n 标志结尾。

其他

\cx 匹配 x 指示的控制字符,要求x 的值必须在 A-Z 或 a-z 范围内。

\xn 匹配n, n是一个十六进制转义码,两位数长。

\un 匹配 n,其中n是以四位十六进制数表示的 Unicode 字符。

\nm 或 \n 先尝试反向引用,不可则再尝试标识为一个八进制转义码。

\nml 当n 是八进制数字 (0-3), m 和 l 是八进制数字 (0-7) 时, 匹配八进制转义码 nml。

修饰符

- i 执行不区分大小写的匹配。
- g 执行一个全局匹配, 简而言之, 即找到所有的匹配, 而不是在找到第一个之后就停止。
- m 多行匹配模式, ^匹配一行的开头和字符串的开头, \$匹配行的结束和字符串的结束。

ES6新增u和y修饰符:

• u 修饰符

含义为 "Unicode模式" , 用来正确处理大于\uFFFF的Unicode字符。也就是说, 会正确处理四个字节的UTF-16编码。

- 1 // 加u修饰符以后,ES6就会识别\uD83D\uDC2A为一个字符,返回false。
- 2 /^\uD83D/u.test('\uD83D\uDC2A') // false
- 3 /^\uD83D/.test('\uD83D\uDC2A') // true

• y 修饰符

†

与g修饰符都是全局匹配,不同之处在于:lastIndex属性指定每次搜索的开始位置,g修饰符从这个位置开始向后搜索,直到发现匹配为止;但是y修饰符要求必须在lastIndex指定的位置发现匹配,即y修饰符确保匹配必须从剩余的第一个位置开始,这也是"粘连"的涵义。

```
1 /b/y.exec('aba') // null
2 /b/.exec('aba') // ["b"]
```

优先级顺序:

- 1. \ 转义符
- 2. (), (?:), (?=), [] 括号和中括号
- 3. *、+、?、{n}、{n,}、{n,m} 限定符
- 4. 任何元字符 ^、\$、\ 定位点和序列
- 5. | 替换

关于引擎

JS 是 NFA 引擎。

NFA 引擎的特点:

- 以贪婪方式进行,尽可能匹配更多字符。
- 急于邀功请赏,所以最左子正则式优先匹配成功,因此偶尔会错过最佳匹配结果(多选条件分支的情况)。

```
1 'nfa not'.match(/nfa|nfa not/)
2 // 返回["nfa"]
```

• 回溯 (backtracking), 导致速度慢。

举个贪婪与回溯结合的例子:

```
1 "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')
2 // 返回 ["AB01CD23CD"]
```

匹配顺序如图所示:

匹配到AB

第一步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

正则.*贪婪吞并所有字符

第二步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

回溯,寻找字符C, 发现不是C,再继续回溯

第三步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

回溯,寻找到字符C,

◆ 不再回溯,往后找D 第四步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

> 寻找字符D,找不到, ▼ 说明上一步的C是错的

第五步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

继续回溯,寻找到字符C

第六步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

 寻找到字符D, 匹配完成,停止匹配

第七步: "AB01CD23CD45CEff".match('AB.*CD')

参考

MDN

w3school

http://es6.ruanyifeng.com/#docs/regex http://imweb.io/topic/56e804ef1a5f05dc50643106 http://www.cnblogs.com/deerchao/archive/2006/08/24/zhengzhe30fengzhongjiaocheng.html http://www.cnblogs.com/hustskyking/p/how-regular-expressions-work.html

感谢您的阅读,本文由 凹凸实验室 版权所有。如若转载,请注明出处:凹凸实验室(https://aotu.io/notes/2016/11/17/regexp-theory

⊙ 上次更新: 2016-12-30 10:19:37

★ XCel 项目总结 - Electron 与 Vue 的性能优化

「塔罗牌」 - 轻氧 V1.4 尝鲜体验邀请 ▶

评论框出错啦(990015): 服务异常,请联系客服人员



每周五推送精选技术文章

服务/产品

拇指期刊 Athena

前端代码规范 HaloJS