

История. Flavors. Синтаксис





Немного истории



- B 1950-х гг. XX века американский математик Стивен Коул Клини (Stephen Cole Kleene) формализовал концепт регулярного языка.
- Вспоминаем: это понятие из теории формальных языков Хомского.
- К какому типу формальных языков относится регулярный язык?
- Какие автоматы умеют распознавать регулярные языки?





Немного истории



- К концу 70-х регулярные выражения обрели популярность
- Одним из первых применений был поиск по текстовому файлу в редакторе
- Кен Томпсон реализовал текстовый поиск с помощью регулярных выражений в коде и создал grep
- g/re/p = Global search for Regular Expression and Print matching lines



Есть две задачи



Поиск по тексту



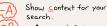
JULIA EVANS abork

grep lets you search files for text

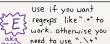
\$ grep bananas foo.txt

Here are some of my favourite grep command line arguments !

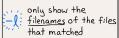
case insensitive

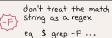


\$ grep - A 3 foo will show 3 lines of context after a match

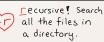


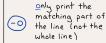


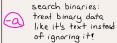








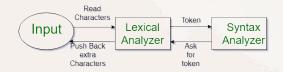














Идея регулярных выражений



- Нужно искать в тексте последовательности
- Например, телефонные номера
- Или все словоформы какой-нибудь парадигмы
- Или варианты написания одного слова
- Или все слова (в противовес знакам пунктуации и символам)

Будем описывать то, что нам нужно, с помощью специальных символов



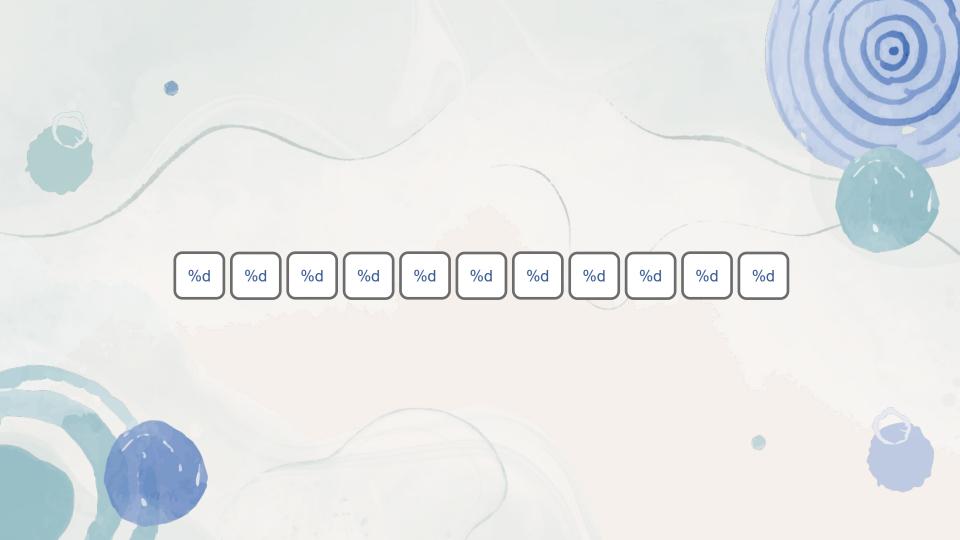
Идея регулярных выражений



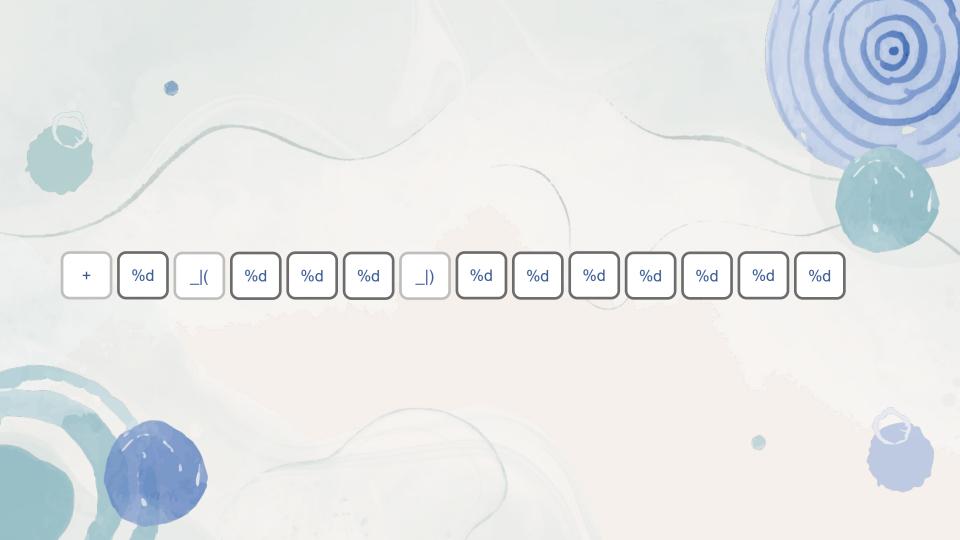
Например, хотим искать телефонные номера. Допустим, наши номера могут выглядеть так:

- > 8(905)1234567
- **→** +7(905)1234567
- > 89051234567
- ▶ 8 905 1234567
- **>** ...













Flavors

IEEE POSIX стандарт:

Basic RE

Минимум возможностей

Extended RE

Добавляет символы +, $| \cdot |$, $| \cdot |$, не нужно экранировать скобки

PCRE:

Perl

От разрабов языка Perl. Добавили lookarounds

PCRE

Реализации, совместимые с Perlверсией







- Метасимволы
- Специальные последовательности
- Квантификаторы
- Классы символов
- Группы
- Проверки (lookarounds) не является частью регулярного языка

Метасимволы

- Обычно любой символ обозначает самого себя
- Но есть некоторые символы, которые означают что-нибудь еще. Вот они:
 - \ экранирование
 - . любой символ (кроме переноса на новую строку)
 Т
 Ц
 Ц
 К
 В
 а
 д
 точка, тучка,
 - [^] начало строки, по которой ищем
 - \$ конец строки, по которой ищем
 - ?,*,+,{} квантификаторы
 a + й ай, аай, ааааай, ...
 - [] классы символов
 - () группы
 - П оператор «или» (а) () б) а, б

Начало и конец строки

• Ищем в строке: «мама мыла раму, мама устала, бедная мама»

🛌 мама мыла раму, мама устала, бедная мама



• мама мыла раму, мама устала, бедная мама



• мама мыла раму, мама устала, бедная мама

Спецпоследовательности

- Один любой символ какой-то определенной категории (в таблице Unicode):
- \w все, что отнесено в категорию «буква» или «цифра»
- \d все, что отнесено в категорию «цифра» (0123456789)
- \s любые пробельные символы, включая перенос строки
- \W − все, кроме \w
- \D все, кроме \d
- \S \BCE , \K pome \s
- \b и \B (не) граница между \w и \W.
 Не занимает своей позиции!







Квантификаторы

- Обычно любой символ в регулярном шаблоне обозначает только один элемент
- Квантификаторы это изменяют
- [?] 0 или 1 таких символов
- κ о τ . ? = кот, кота, коту, коты
- * 0 или как можно больше
- $^{\mathsf{K}}$ $^{\mathsf{O}}$ $^{\mathsf{T}}$ $^{\mathsf{*}}$ $^{\mathsf{*}}$ $^{\mathsf{*}}$ = кот, кота, котов, котами
- + 1 или как можно больше
- κ о τ . + = кота, котами, котики

{x,y} – от х до у

- K О T . $\{1,2\}$ = КОТЫ, КОТОВ
- Может быть: $\{,y\} = \text{ от } 0$ до у или $\{x,\} = \text{ от } x$ до бесконечности, или $\{x\}$ точно x

Квантификаторы

- Обычно все квантификаторы стараются найти как можно больше символов
- Поэтому они называются жадными
- Можно изменить их поведение и сделать их ленивыми
- Нужно поставить справа?



найдет и кот, и котенька, но предпочтет последнее

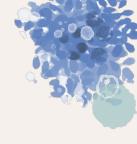


найдет и кот, и котенька, но предпочтет первое





Классы символов



• Когда нам подходит в определенной позиции несколько вариантов, можем воспользоваться оператором «или»:

• Но если вариантов слишком много, можно воспользоваться классом:

т [аоу] ч к а = точка, тачка, тучка

- Класс символов занимает только одно место. Квантификатор относится к классу
- **[aoy]+** = aaa, ooo, yyy, aoa, yao, ayo... (порядок и набор не имеет значения)
- Внутри класса метасимволы теряют свою силу (все, кроме \).
- Некоторые символы ее обретают или меняют:
- ^в начале класса ([^aoy]) означает «все, кроме...»
- в середине означает диапазон: [а-я] = все буквы от а до я (по юникоду!)



Группы

• Действие оператора «или» обычно распространяется на весь шаблон:

- Группа (в круглых скобках) может его ограничить. Но это не единственное применение круглых скобок!
- Обычно регулярный язык позволяет извлекать содержимое группы отдельно:

Поэтому и говорят «группа с захватом содержимого» (capturing group)



Группы

• Группы в шаблоне нумеруются (по открывающей скобке) начиная с 1. На группы можно ссылаться внутри шаблона. Например:

(\w+) и \1 = «сделал и сделал», «шаблон и шаблон»

- Группе можно дать имя: (?P<имя>\w+) а обратно сослаться на нее как: (?P=имя)
- Группу можно также сделать группой без захвата содержимого (non-capturing): (?:\w+)
- Мы не сможем получить доступ к содержимому такой группы и не сможем ссылаться на нее.
- Это бывает иногда нужно из-за особенностей реализации регулярок в питоне

Проверки

- Проверка ставит нашей регулярке какое-то условие, при этом само условие в результат не попадает.
- Проверки бывают:
- ▶ Positive lookahead Bacя(?= Пупкин) = Вася Пупкин ✓, Вася Сидоров X
- № Negative lookahead Вася(?! Пупкин) = Вася Пупкин 🗶, Вася Сидоров 🗸
- ▶ Positive lookbehind (?<=Пупкин)Вася = Пупкин Вася ✓, Сидоров Вася Х</p>
- ➤ Negative lookbehind (?<!Пупкин)Вася = Пупкин Вася X, Сидоров Вася √</p>
- Бывает важно, когда мы хотим дать тексту в условии шанс попасть в следующий match: ведь регулярки работают линейно и для строки «аааа» регулярка аа найдет только два вхождения.

