



## Лабораторная работа 4: Группы захвата в регексах

Вариант определяется последней цифрой в зачётке.

(Номера 0,1,3,4,9) Регексы с захватом групп и захватом строк

(Номера 2,5,6,7,8) Регексы с захватом групп и опережающими проверками

Данная задача стоит 15 баллов базово. При этом может быть выполнена частично:

- На 4 балла — только парсинг регекса с определением корректности его синтаксиса согласно ограничениям.
- На 8 баллов — проверка корректности регекса + построение каркасной КС-грамматики.
- На 10 баллов — построение атрибутивной грамматики, но без парсинга.



---

## Техническое задание

- На вход подаётся regex (расширенное регулярное выражение) в синтаксисе, соответствующем варианту.
- Необходимо построить по нему атрибутивную грамматику и запросить тестовый цикл выполнения, проверяющий, входят ли введённые пользователем слова в язык, определяемый выражением.



## Входные данные

Данная грамматика описывает синтаксис расширенных регулярных выражений. NB: грамматика носит чисто описательный характер и является неоднозначной.

$$\begin{aligned} [rg] &::= [rg][rg] \mid [rg] \mid [rg] * \\ &\quad \mid ([rg]) \mid (? : [rg]) \mid [rg] * \\ &\quad \mid ([num]) \mid [a - z] \\ [num] &::= [1 - 9] \\ \text{(только вариант 1)} [rg] &::= \backslash [num] \\ \text{(только вариант 2)} [rg] &::= (? = [rg]) \end{aligned}$$

Дополнительные ограничения:

- Количество групп захвата (обычных круглых скобок) в выражении не превышает 9.
- Внутри опережающих проверок нет групп захвата и нет опережающих проверок.
-



## Группы захвата

Выражения в обычных круглых скобках — это захваченные группы. Они нумеруются соответственно порядку вхождения в выражение левых скобок, ограничивающих их.

$(?[num])$  — это ссылка на выражение, определяемое группой захвата с номером  $[num]$ .  $\backslash[num]$  — это ссылка на строку, захваченную группой захвата с номером  $[num]$ .

Например, выражение  $(a|b|c)(?1)$  распознаёт язык  $\{aabb, aaaa, bbba, cccc\}$ , выражение  $(a|b|c)\backslash1$  распознаёт язык  $\{aaaa, cccc\}$ .

Считаем, что выражение некорректно, если в нём встречается хотя бы один путь разбора, в котором ссылка на строку используется, но не была инициализирована. Например,  $(a|(b|c))(a\backslash2)$  некорректно (к моменту обращения ссылка на  $b|c$  могла быть не инициализирована).

Ссылки на выражения всегда считаются инициализированными, если внутри этих выражений используются только инициализированные к моменту обращения к ним строки. Например,  $(a|(b|c))(a|(?2))$  корректно,  $(a|(b|c\backslash1))(a|(?2))$  некорректно (группа 1 ещё не дочитана до конца к моменту обращения к ней).



## Построение атрибутивной грамматики

- Проверить, соответствует ли регулярное выражение указанному синтаксису и корректно ли относительно существующих ограничений.
- Построить контекстно-свободную грамматику, распознающую «каркас» регулярного выражения (в котором нет опережающих проверок, а ссылки на захваченные строки заменяются свежими нетерминалами).
- Добавить в КС-грамматику атрибуты, соответствующие ограничениям, накладываемым расширенным синтаксисом. Атрибуты могут иметь произвольные типы, разрешается любой тип атрибутивного наследования.