

- Проанализировать язык на КС-свойство, в случае его наличия — на регулярность.
- Построить "наивный" парсер слов для языка, используя рекурсивный разбор с возвратами. Парсер не должен заикливаться.
- Построить оптимизированный парсер слов для языка. Оценить сверху его вычислительную сложность.
- Посредством фазз-тестирования проверить эквивалентность парсеров и построить сравнительные графики скорости их работы на случайных словах, принадлежащих языку, и не принадлежащих языку (два тестовых пула).

П.1 можно делать вручную. Для фиксации желательно использовать формат `md` со встроенными `latex`-формулами, поддерживаемыми MathJax, либо формат `md` обсидиана (он допускает расширенную поддержку `latex` в формулах). Можно и чистый `latex`. Допустимо сдавать и фото на листочках, но за оформление в Markdown/Latex добавляется 1 балл.

В расширенных регулярных выражениях семантика нестандартная¹: ссылка на группу захвата может встретиться текстуально прежде самой группы захвата (даже прежде её начала). Это означает, что при сопоставлении с таким регулярным выражением первый проход распознавателя осуществляется по альтернативе, где выражение инициализируется (то есть ссылок на него ещё нет).

Например, в $\wedge(\backslash 2 a \mid (b \backslash 1) \mid b b)^* \$$ — здесь вторая группа ссылается на первую, которая может быть инициализирована только по третьей альтернативе под итерацией. И только после инициализации второй группы на второй альтернативе под итерацией может быть осуществлён проход по первой альтернативе.

Все регулярные выражения оснащены маркерами начала строки \wedge и конца строки $\$$ — это сделано для того, чтобы иметь возможность определять опережающие проверки до самого конца строки (если выражение внутри опережающей проверки заканчивается маркером $\$$), либо только префикса оставшейся строки. Маркеры начала и конца в алфавит строки не входят.

1 Индивидуальные варианты

Номер варианта совпадает с номером в списке группы.

1.

$$\begin{array}{ll}
 S \rightarrow b T a a T & S.a := T_1.a + T_2.a + 2 \\
 T \rightarrow a S T & S.a > T_1.a, T_0.a := S.a + T_1.a + 1 \\
 T \rightarrow b T & T_0.a := \begin{cases} T_1.a > 1 \rightarrow T_1.a + 1 \\ T_1.a \leq 1 \rightarrow 0 \end{cases} \\
 S \rightarrow a b & S.a := 2 \\
 T \rightarrow a & T.a := 1
 \end{array}$$

¹ Парсер таких выражений, но в более стандартной семантике, был на лр 4 прошлого года, см. например: egehtocfg.ru. Ахтунг! Там можно смотреть только на AST, на КС-грамматику смотреть не надо, она для расширенных выражений неадекватная, без учёта равенств и пересечений.

2.

$$\wedge(a \setminus 1 a \mid b \setminus 1 b \mid a)^*(?= \setminus 1 b^* \$)(a \setminus 2 \setminus 2 \mid b)^* \$$$

3.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow a S S a & S_1.x == S_2.x, S_0.x := S_1.x + S_2.x + 2 \\ S \rightarrow S S b S S & S_0.x := S_1.x + S_3.x, S_2.x == S_4.x \\ S \rightarrow a a & S.x := 1 \\ S \rightarrow b S b & S_0.x := S_1.x \end{array}$$

4.

$$\wedge(a \setminus 1 (=? a^* \setminus 2) a \mid (b^+))^* \$$$

5.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow S a b S & S_0.x := \begin{cases} S_1.x > S_2.x, 0 \\ S_1.x \leq S_2.x, S_2.x \end{cases} \\ S \rightarrow T T & T_1.x == T_2.x, S.x := T_1.x + T_2.x \\ S \rightarrow a T & S.x := T.x + 1 \\ T \rightarrow S a T & T_0.x := S.x + T_1.x + 1 \\ S \rightarrow b b & S.x := 0 \\ T \rightarrow a b & T.x := 1 \end{array}$$

6.

$$\wedge(((?: a \mid b)^+))((?: a \mid b)^+)\setminus 2 \setminus 3)(\setminus 1 \setminus 1)^+ \$$$

7.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow T S T & T_1.a < T_2.a \\ S \rightarrow S b S & \\ S \rightarrow a a a & \\ T \rightarrow b b & T.a := 0 \\ T \rightarrow T a T & T_0.a := \max(T_1.a, T_2.a) + 1 \end{array}$$

8.

$$\wedge((?: a \mid b)^*) a ((?: a \mid b)^*) \setminus 1 b \setminus 2 (\setminus 2)^+ \$$$

9.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow S b T a & S_0.a := T.a \\ S \rightarrow a b & S.a := 2 \\ S \rightarrow b a & S.a := 3 \\ T \rightarrow S S & T.a := S_1.a \cdot S_2.a, S_1.a == S_2.a \\ T \rightarrow b T & T_0.a := T_1.a + 1 \end{array}$$

10.

$$\wedge((aa^+)\backslash 2^+b\backslash 1 \mid bb)^*\$$$

11.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow SaaT & S_0.x := (S_1.x + 1) \cdot T.x, T.x > S_1.x \\ T \rightarrow TabS & T_0.x := \max(T_1.x, S.x) + 1 \\ T \rightarrow bTb & T_0.x := T_1.x \\ S \rightarrow aa & S.x := 0 \\ T \rightarrow \varepsilon & T.x := 1 \end{array}$$

12.

$$\wedge((?:a \mid b)^*)((?:a \mid b)^*)c(?:\backslash 1(\backslash 1 \mid \backslash 2)^+\$)\backslash 2(\backslash 1 \mid \backslash 2)^+\$$$

13.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow TTT & S.a := \max(T_1.a, T_2.a, T_3.a), T_1.a == T_2.a \vee T_2.a == T_3.a \\ T \rightarrow SS & T.a := \min(S_1.a, S_2.a) \\ S \rightarrow aSa & S_0.a := S_1.a \\ T \rightarrow bTb & T_0.a := 1 + T_1.a \\ S \rightarrow ab & S.a := 1 \\ T \rightarrow ba & T.a := 1 \end{array}$$

14.

$$\wedge((a\backslash 2a^+(?:a) \mid b)^*)\backslash 1^+\$$$

15.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow TaasbbT & T_1.a < T_2.a \\ T \rightarrow abS & T.a := 0 \\ T \rightarrow aT & T_0.a := T_1.a + 1 \\ T \rightarrow a & T.a := 0 \\ S \rightarrow ab a \\ S \rightarrow a a a \end{array}$$

16.

$$\wedge(((?:a \mid b)^*)\backslash 2\backslash 2a(?:a \mid b)^*)b\backslash 3)\backslash 1?\$$$

17.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow T a S S a T & S_1.v == S_2.v, S_0.v := \min(T_1.v, T_2.v) \\ T \rightarrow T a T & T_0.v := T_1.v + T_2.v \\ T \rightarrow bb & T.v := 1 \\ S \rightarrow aba & S.v := 1 \\ S \rightarrow bbS & S_0.v := 0 \end{array}$$

18. $\wedge(?\neq b^+a(?:a|bba|bbba)^*b^*\$)(bb|b(a\backslash 1)|a\backslash 1\backslash 2)^*\$$

19.
$$\begin{array}{ll} S \rightarrow bTSa & T.z \leq S_1.z, S_0.z := T.z \\ T \rightarrow aSTb & S.z \leq T_1.z, T_0.z := 1 \\ T \rightarrow bT & T_0.z := T_1.z + 1 \\ S \rightarrow ab & S.z := 2 \\ T \rightarrow bb & T.z := 2 \end{array}$$

20. $\wedge((?:a|b)^*)c((?:a|b)^*)(?\neq \backslash 1ab\backslash 2)\backslash 2ba\backslash 1\$$

21.
$$\begin{array}{ll} S \rightarrow aTTa & S.z := \max(T_1.z, T_2.z), \exists k(T_1.z == T_2.z \cdot k) \\ T \rightarrow SbbS & T.z := |S_1.z - S_2.z| \\ S \rightarrow abba & S.z := 3 \\ T \rightarrow ba b & T_z := 1 \\ T \rightarrow aTa & T_0.z := |T_1.z \cdot 2 - 1| \end{array}$$

22. $\wedge(?\neq b(?:a|bb)^*\$)((b|a\backslash 3)|(a\backslash 2\backslash 2))^*\$$

23.
$$\begin{array}{ll} S \rightarrow aSa & S_0.v := S_1.v \cdot 2 \\ S \rightarrow TT & T_1.v == T_2.v \cdot 2^k, S_v := T_1.v \\ T \rightarrow bTb & T_0.v := T_1.v + 3 \\ T \rightarrow SS & T.v := S_1.v \cdot S_2.v + 1 \\ T \rightarrow a & T.v := 1 \\ S \rightarrow b & S.v := 2 \end{array}$$

24. $\wedge(((?:\backslash 2a\backslash 2b)|a)^*)bab\backslash 1\$$

25.
$$\begin{array}{ll} S \rightarrow abSbbS & S_1.z == S_2.z, S_0.z := S_1.z \\ S \rightarrow baaTaaa & S.z := T.z \\ T \rightarrow TaT & T_0.z := \lceil T_1.z / \max(1, T_2.z) \rceil + 1 \\ T \rightarrow TaT & T_0.z := \lfloor T_1.z / \max(1, T_2.z) \rfloor - 1 \\ T \rightarrow bb & T.z := 3 \\ S \rightarrow \varepsilon & S.z := 0 \end{array}$$

26.

$$\hat{(a \mid b \mid 1b)^* c ((?: a \mid b)^*) ((?: a \mid b)^*) ((?: a \mid b)^*) c (?: \backslash 1\$) (?: \backslash 2 \backslash 3 \$) \backslash 3 \backslash 4 \$}$$

27.

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow S a S b & \\ S \rightarrow T T & T_1.z == T_2.z \cdot 3 \\ S \rightarrow b a b & \\ T \rightarrow b b T & T.z := 2 \cdot T.z + 1 \\ T \rightarrow \varepsilon & T.z := 0 \end{array}$$

28.

$$\hat{((?: a \mid b)^*) a \backslash 1 ((?: a \mid b)^*) b \backslash 2)^+ \$}$$