

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)»

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

| ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления» |
|---|
| КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии» |
| |
| |
| Παδορατορμος ραδοτα Να 1 |
| Лабораторная работа № <u>1</u> |
| Дисциплина Конструирование компиляторов |
| Тема Распознавание цепочек регулярного языка |
| Вариант №6 |
| |
| Студент Иванов В.А. |
| Группа ИУ7-21М |
| Преподаватель _Ступников А.А. |

Москва. 2023 г. **Цель работы**: приобретение практических навыков реализации важнейших элементов лексических анализаторов на примере распознавания цепочек регулярного языка.

Задачи работы:

- 1) Ознакомиться с основными понятиями и определениями, лежащими в основе построения лексических анализаторов.
- 2) Прояснить связь между регулярным множеством, регулярным выражением, праволинейным языком, конечноавтоматным языком и недетерминированным конечно-автоматным языком.
- 3) Разработать, тестировать и отладить программу распознавания цепочек регулярного или праволинейного языка в соответствии с предложенным вариантом грамматики.

Вариант 6

Напишите программу, которая в качестве входа принимает произвольное регулярное выражение, и выполняет следующие преобразования:

- 1) Преобразует регулярное выражение непосредственно в ДКА.
- 2) По ДКА строит эквивалентный ему КА, имеющий наименьшее возможное количество состояний (Воспользоваться алгоритмом Хопкрофта)
- 3) Моделирует минимальный КА для входной цепочки из терминалов исходной грамматики.

Текст программы и набор тестов приведены в приложении.

Пример работы программы (в режиме отладки):

```
Regular expression:

(a|b)*abb

Input string:

ababb

3- "ababb" | 2- "babb" | 1- "abb" | 2- "bb" | 1- "b" | 0- ""

String valid: True
```

Выводы

В результате выполнения лабораторной работы были изучены основные понятия построения лексических анализаторов, разработана программа распознавания цепочек регулярного языка.

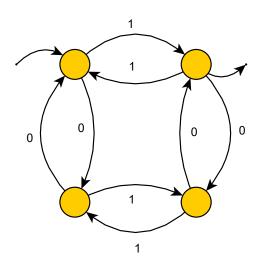
Контрольные вопросы

- 1) Какие из следующих множеств регулярны? Для тех, которые регулярны, напишите регулярные выражения.
- 2) Найдите праволинейные грамматики для тех множеств из вопроса 1, которые регулярны.
- 3) Найдите детерминированные и недетерминированные конечные автоматы для тех множеств из вопроса 1, которые регулярны.
- а. Множество цепочек с равным числом нулей и единиц.

Нерегулярное. Соответствующий автомат будет иметь бесконечность состояний (состояния соответствуют текущей разнице между количеством нулей и единиц).

b. Множество цепочек из $\{0,1\}^*$ с четным числом нулей и нечетным числом единиц.

Регулярно. Составим ДКА,



Если существует ДКА, то из него можно получить соответствующее регулярное выражение:

(0(11)*0)*(1|0(11)*10)(0(11)*0|(1|0(11)*10)(0(11)*0)*(1|0(11)*10))*

Праволинейная грамматика:

| $S \rightarrow A$ | A→0B | D→1E | Е→0Н | E→1K | K→0N | K→1E |
|-------------------|-------------------|-------|-------|-------|-------|-------|
| | B→11B | | H→11H | | N→11N | |
| | $B \rightarrow C$ | D→0F | H→I | E→0L | N→O | K→0P |
| | C→0A | F→11F | I→0E | L→11L | O→0K | P→11P |
| | A→D | F→J | | L→M | | P→U |
| | | J→10E | Е→е | M→10K | | U→10E |
| | | | | | | |

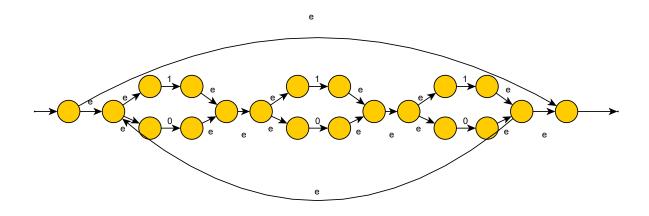
с. Множество цепочек из $\{0,1\}^*$, длины которых делятся на 3.

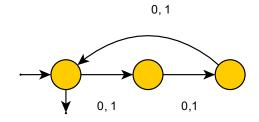
Регулярно.

((0|1)(0|1)(0|1))*

Праволинейная грамматика:

| S->A | A->0B A->1B | C->0A C->1A |
|------|----------------|----------------|
| | A->e | |





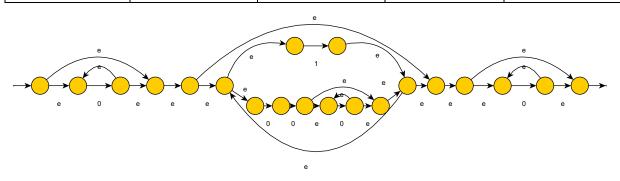
d. Множество цепочек из $\{0,1\}^*$, не содержащих подцепочки 101.

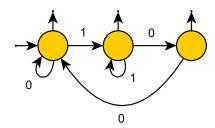
Регулярно.

0*(1|000*)*0*

Праволинейная грамматика:

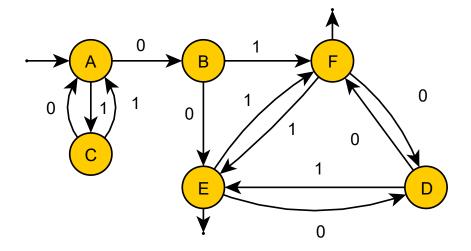
| S->A | A->0A | B->1B | C->0C | D->0D |
|------|-------|----------------|-------|-------|
| | A->B | B->00C B->D | C->B | D->e |





4) Найдите конечный автомат с минимальным числом состояний для языка, определяемого автоматом $M=(\{A,B,C,D,E\},\{0,1\},d,A,\{E,F\}),$ где функция d задается таблицей

| Состояние | Вход | |
|-----------|------|---|
| | 0 | 1 |
| A | В | С |
| В | Е | F |
| С | A | A |
| D | F | Е |
| Е | D | F |
| F | D | Е |



По алгоритму минимизации (алгоритм Хопкрофта)

 $P = \{\{A, B, C, D\}, \{E, F\}\}$ – начальное разбиение

Перебираются сплитеры (пара множество состояний - символ).

Сплитер <Р0, 1> разбивает Р0 на множества $\{A,C\}$, $\{B,D\}$

$$P = \{\{A, C\}, \{B, D\}, \{E, F\}\}$$

Сплитер <P0, 0> разбивает P0 на множества $\{A\}$, $\{C\}$

$$P = \{\{A\}, \{C\}, \{B, D\}, \{E, F\}\}$$

Больше разбиений не происходит. Новый автомат имеет 4 состояния

