

Октябрьская контрольная по ТРЯП

указания, решения и критерии

ФПМИ 2022

Разбалловка и общие положения

неуд	удовл	хорошо	отлично
$0 \leq \Sigma < 14$	$14 \leq \Sigma < 21$	$21 \leq \Sigma < 28$	$28 \leq \Sigma \leq 40$
1: [0, 8), 2: [8, 14)	3: [14, 16), 4: [16, 21)	5: [21, 23), 6: [23, 25), 7: [25, 28)	8: [28, 33) 9: [33, 35), 10: [35, 40]

Приведённые ниже критерии оценивания выработанны с учётом типовых ошибок и определяют общую политику проверки, однако заведомо не могут покрыть всевозможные случаи. При некритериальном случае, проверяющий оценивает решение исходя из здравого смысла и духа критериев.

Напоминаем положения, указанные в преамбуле к контрольной.

1. Ответы, включая правильные, при отсутствии решений оцениваются в 0 (ноль) баллов.
2. Объекты, полученные «методом внимательного взглядывания», без доказательства корректности построения оцениваются в 0 (ноль) баллов.
3. При формулировке вопроса «верно ли, что», в случае положительного ответа приведите доказательство, а в случае отрицательного – контрпример. Верное рассуждение без контрпримера оценивается в половину задачи.
4. Без обоснований можно использовать факты из программы курса, а также доказанные на лекции.
5. Время написания этой части работы 1:20. Далее будет перерыв. Выходить во время написания частей контрольной нельзя

Критерии проверки и некоторые ответы, указания и решения

Тестовые задачи

Выберите все верные варианты ответов и только их. Обоснование не требуется

1 (2). Отметьте номера позиций всех символов в РВ $a_1(a_2^*b_3|b_4a_5)^*(a_6|b_7^*a_8) \triangleleft_9$, входящих в множество $\text{followpos}(3)$.

Ответ: 1 2 3 4 5 6 7 8 9

Критерии.

-1 Одна ошибка

0 Две и более ошибки

2 (4). В каждом пункте укажите \Rightarrow , \Leftarrow , \Leftrightarrow (в случае, если можно поставить и \Rightarrow , и \Leftarrow) или оставьте поле пустым (во всех прочих случаях). Пусть A, B – некоторые языки над алфавитом $\{a, b\}$.

1. Число классов A -эквивалентности конечно и чётно \Leftrightarrow число классов \bar{A} -эквивалентности конечно и чётно.

2. Язык $A \cup B$ – регулярен. Язык $A \cap B$ – регулярен.

3. A – конечный язык \Rightarrow Для A выполняется условие накачки.

4. Языки $A \cup B, A \cap B, A \cdot B, A^*, B^*$ регуляры Хотя бы один из языков A, B регулярен.

Критерии.

-1 Одна ошибка

-2 Две ошибки

0 Три и более ошибки

3 (4). В каждом пункте укажите \Rightarrow , \Leftarrow , \Leftrightarrow (в случае, если можно поставить и \Rightarrow , и \Leftarrow) или оставьте поле пустым (во всех прочих случаях). Пусть S – слово, по которому построен суффиксный автомат; классы эквивалентности (над языком $\text{Suff}(S)$) с представителем x обозначим через $[x]$; правые контексты через $[x]_R$. Пусть u и v некоторые подслова S .

1. $[u]_R \cap [v]_R = \emptyset$ \Leftrightarrow $\text{endpos}(u) \cap \text{endpos}(v) = \emptyset$.

2. $v = pu$ (для некоторого $p \neq \varepsilon$) \Leftarrow $[v]_R \subsetneq [u]_R$.

3. В этом пункте $|u| < |x| < |v|$, $u, x \in \text{Suff}(v)$. $[x] \neq [v]$ \Rightarrow $[u]_R \neq [v]_R$.

Критерии.

4 Полное решение

+1 За пункт (в случае ошибок)

Контрольные вопросы

Обоснованно ответьте на вопрос

4(2). Пусть $w \in \{a, b\}^*$. Сколько состояний в минимальном полном ДКА, который распознает язык $(a|b)^*w$?

Ответ: $|w| + 1$.

5 (3). Является ли регулярным язык $L = \{x\#y \mid x, y \in \{1, 2\}\{0, 1, 2\}^*, x \equiv y \pmod{3}\}$? В сравнении выше x и y — числа, заданные записью в троичной системе счисления.

Ответ: Является.

Указание. Язык является конечным объединением конкатенаций регулярных языков, соответствующих остаткам по модулю 3.

Задачи

Приведите обоснованное решение

6 (5). Пусть $L = (a|b)^*(aab|ab|aa)$. Постройте минимальный ДКА, распознающий язык L^R (здесь R — операция обращения).

Приведём критерии для одного из базовых решений:

Критерии.

+1 Алгоритм РВ \rightarrow НКА

+1 Алгоритм обращения НКА

+1 Алгоритм детерминизации

+1 Алгоритм минимизации

+1 В случае отсутствия ошибок в применённых алгоритмах

Часть II. Задачи требующие обоснованного решения

7 (3). Постройте для множества $S = \{abc, ab, aac, bc, abc\}$ автомат Ахо-Корасик. Посчитайте с его помощью (или с помощью ДКА Ахо-Корасик) количество различных вхождений слов из словаря S в слово $w = abcaabc$.

Ответ: 7.

Критерии.

+0,5 построен автомат-словарь

+0,5 построен автомат Ахо-Корасик

+0,5 расставлены числа для подсчёта вхождений

+1,5 демонстрация и верный ответ

-0,5 незначительная ошибка в ходе демонстрации

8(5). Постройте РВ для языка всех слов, в которых нет ни одного под слова «aaa» и ни одного под слова «abb».

9(5). Пусть $l(w)$ – значение префикс-функции на слове w . Является ли регулярным язык

$$L = \{w : |l(w)| \leq |w|/2\} \subseteq \{a, b\}^*?$$

Ответ: Нет.

10(7). Верно ли, что для любого алфавита Σ и для любых регулярных языков $L_1, L_2 \subseteq \Sigma^*$ язык

$$L = \{w \mid \exists x, y, z \in \Sigma^* : w = xz, xy \in L_1, yz \in L_2\}$$

также будет регулярным.

Ответ: Верно.