

ЗАДАНИЕ 1. Действия над словами

Текст на любом языке: языке программирования, естественном (национальном языке), языке математики или языке математической логики представляет собою цепочку символов (знаков). В виде цепочек, состоящих из символов “0” и “1” выражается и вся информация, циркулирующая в компьютере. Математика, посвящённая изучению цепочек символов — символическая математика — играет важную роль в понимании информационных процессов.

УЧЕБНЫЕ ЗАДАЧИ

1. ОВЛАДЕТЬ ТЕРМИНАМИ: *буква, алфавит, символическая фигура, слово в алфавите, пустое слово, однобуквенное слово, длина слова, подслово, вхождение слова, начало слова, конец слова, операция приписывания слова к слову.*

2. НАУЧИТЬСЯ ВЫПОЛНЯТЬ: *замену вхождения подслова, подстановку слова вместо буквы одновременную подстановку слов вместо букв.*

ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ

Исходные допущения. Слова “знак” “буква”, “символ” считаются синонимами. Понятие *знака* считается известным заранее; оно является абстрактным образом тех материальных знаков, которые мы изображаем, например, на листе бумаги. Предполагается, что мы можем различать знаки и их *экземпляры*, записывать и удалять их. Предполагается, что знаки можно записывать упорядоченно в пределах некоторой идеальной (т.е. мыслимой нами) плоскости; мы будем использовать как линейный способ записи слева направо, так и (для удобства записи) упорядоченное расположение знаков на этой плоскости сверху вниз. Любую запись на плоскости, состоящую из символов мы будем называть (вслед за Герхардом Генценом [1967, с.11]) *фигурой*.

Понятие слова в алфавите. Произвольное непустое множество знаков называется *алфавитом*. Знаки, принадлежащие некоторому алфавиту, называют также *буквами* этого алфавита. Произвольная конечная последовательность, состоящая из букв алфавита, называется *словом*¹ в данном *алфавите* (или просто “словом”). Слово записывают слева направо без каких-либо разделительных знаков в виде $a_1 a_2 \dots a_n$ (a_1, a_2, \dots, a_n — буквы алфавита, не обязательно различные). Два слова $a_1 \dots a_n$

¹Удобным термином, помогающим создать адекватный образ, может служить термин “*цепочка*”. Программисты для используют для рассматриваемого понятия термин “*строка*” (*строка символов*).

и $b_1 \dots b_k$ в произвольном алфавите A считаются *равными*, или, более точно, *графически равными*, если $n = k$ и $a_1 = b_1, \dots, a_n = b_n$. В этом случае будем писать: $a_1 \dots a_n \doteq b_1 \dots b_k$. Число n называется *длиной слова* $a_1 a_2 \dots a_n$. Длину произвольного слова α будем обозначать $\text{len}(\alpha)$. Допускается слово, не содержащее ни одного знака, его называют *пустым словом*. Длина пустого слова считается равной 0. Пустое слово обозначается Λ .

Пусть A — произвольный алфавит. Множество всех слов в алфавите A (включая и пустое слово) будем обозначать A^* , а множество всех непустых слов в этом же алфавите — A^+ .

Операция приписывания слов. Основная операция в множестве A^* — операция *приписывания* слова к слову: если дано слово α , имеющее вид $a_0 \dots a_n$ и слово β вида $b_0 \dots b_m$, то записав непосредственно после слова α слово β , получим новое слово

$$\alpha\beta \doteq a_0 \dots a_n b_0 \dots b_m.$$

Слово $\alpha\beta$ называют *результатом приписывания к слову α слова β* . В дальнейшем будем использовать без всяких ссылок свойства *ассоциативности* и *сократимости* операции приписывания слов.

Свойство ассоциативности приписывания слов состоит в следующем. Если к слову α приписать слово β , а затем к полученному в результате такого приписывания слову приписать некоторое слово γ , то получится тот же самый результат, если к слову α приписать результат приписывания к слову β слова γ .

Свойство сократимости операции ассоциативности приписывания слов состоит в следующем. Если для некоторых слов α, β и γ выполняется $\alpha\gamma \doteq \beta\gamma$, то $\alpha \doteq \beta$ (сократимость справа). Аналогично и с другой стороны: если $\gamma\alpha \doteq \gamma\beta$, то $\alpha \doteq \beta$ (сократимость слева).

Подслова и их вхождения в слово. Подслово — это часть слова. Математически строго подслово можно определить так. Слово β называется *подсловом слова α* ($\alpha, \beta \in A^*$), если найдутся такие слова $\gamma, \delta \in A^*$, что $\alpha \doteq \gamma\beta\delta$.

Пусть для некоторых слов выполняется $\alpha \doteq \gamma\beta\delta \doteq \gamma_1\beta\delta_1$ и при этом γ графически не равно слову γ_1 : $\gamma \neq \gamma_1$. В этом случае говорят, что мы имеем два *различных вхождения* подслова β в слово α . Таким образом, *вхождением слова β в слово α* называют подслово β вместе с его *местом* в слове α . Более точно, *вхождение слова β в слово α* можно определить как тройку слов (γ, β, δ) такую, что $\alpha \doteq \gamma\beta\delta$.

Вхождением буквы a в слово называется вхождение в это слово слова, состоящего из одной буквы a (т.е. *однобуквенного слова*). Если суще-

ствуется вхождение буквы a в слово α , то говорим, что *буква a входит в α* .

Если $\alpha \doteq \gamma_0 \beta \delta_0$, и при этом слово γ_0 имеет наименьшую длину среди всех таких слов γ , для которых $\alpha \doteq \gamma \beta \delta$, то вхождение $(\gamma_0, \beta, \delta_0)$ называется *первым вхождением слова β в α* . Двойственно определяется *последнее вхождение β в α* .

Слово β называется *началом* слова α ($\alpha, \beta \in A^*$), если $\alpha \doteq \beta \delta$ для подходящего слова δ ($\delta \in A^*$). Слово β называется *концом* слова α , если $\alpha \doteq \gamma \beta$ для подходящего слова γ ($\gamma \in A^*$).

Замены и подстановки слов. Если $\alpha \doteq \gamma \beta \delta$, а $\alpha' \doteq \gamma \beta' \delta$ для некоторого слова β' , то говорят, что *слово α' получается из слова α заменой вхождения (γ, β, δ) подслова β на слово β'* . Пусть α, β — слова в некотором алфавите, а x — произвольная буква из этого алфавита. Заменим каждое вхождение буквы x в слово α на слово β . Получим новое слово, которое называется *результатом подстановки в слово α вместо буквы x слова β* . Его будем обозначать $(\alpha)_\beta^x$.

УПРАЖНЕНИЯ ДЛЯ САМОСТОЯТЕЛЬНОГО РЕШЕНИЯ

- Найдите все слова в алфавите $\{a, b\}$, имеющие:
 - три (различных) непустых подслова;
 - четыре непустых подслова.
- Сколько непустых начал имеет слово $x_1 x_2 x_1 x_1 x_2$ в алфавите $\{x_1, x_2\}$?
- Найдите все подслова слова $x_1 x_2 x_1 x_2 x_1 x_2 x_1$ в алфавите $\{x_1, x_2\}$, которые имеют в него точно два вхождения.
- Второе вхождение слова xux в слово $xuxuxux$ замените на слово xx .
- Найдите результат применения к слову α следующих подстановок:

(а) $(abba)_{ba}^b$;	(б) $(abba)_{ba}^c$;
(в) $(\alpha)_\beta^a$, если $\alpha \doteq aababb$, $\beta \doteq bab$;	(г) $((xuxux)_z^x)_y^z$.
- С помощью одной подстановки вида $(\alpha)_\beta^v$ слова вместо буквы получите из слова xu , если возможно, слово

(а) $zxuxxu$;	(б) $zyxzyx$.
----------------	----------------
- Слово $abbab$ получено из двух различных слов β и γ подстановкой слова ab вместо буквы c . Найдите эти слова. Сколько решений имеет данная задача?

8. Сколько всего существует таких слов α в алфавите $\{x, y, z\}$, что $(\alpha)_y^z \doteq xuxuy$?

9. Из какого неоднобуквенного слова $\alpha \in \{a, b\}^*$ однократной подстановкой слова вместо некоторой одной буквы можно получить как слово $abbab$, так и слово $babba$?

◇ ◇ ◇

10. Найдите все слова наибольшей длины в алфавите $\{a, b\}$, такие, что в каждое из этих слов всякое подслово, длина которого больше единицы, входит не более одного раза.

11. Какое наибольшее количество различных подслов длины 2 может иметь слово, содержащее вхождения точно двух различных букв алфавита? Приведите пример такого слова наименьшей длины.

12. Докажите, что для всякого $n \geq 6$ существует слово α в алфавите $\{a, b\}$ длины n , имеющее вхождения различных букв и такое, что после вычеркивания из него любого вхождения любой буквы, получается слово, имеющее то же множество подслов длины 2, что и слово α .

13. Найдите подслова слова $x_1 x_2 x_1 x_2 x_1 x_2 x_1$ в алфавите $\{x_1, x_2\}$, имеющие в него точно два вхождения и замените первое из этих вхождений на слово $x_1 x_2 x_1$. Сколько решений имеет эта задача?

14. Приведите пример такого слова α , что $(\alpha)_{ab}^a \doteq (\alpha)_{ba}^b$ в алфавитах $\{a, b\}$, $\{a, b, c\}$. Какова наименьшая длина такого слова?

15. Получите слово $babbbabb$ из слова abc , пользуясь, возможно несколькими, подстановками вида $(\alpha)_\beta^x$, где $\alpha, \beta \in \{a, b, c\}^*$, $x \in \{a, b, c\}$.

16. Как несколькими подстановками вида $(\alpha)_\beta^x$ из слова ab в алфавите $\{a, b, c\}$ получить слово ba ? Возможно ли это сделать в алфавите $\{a, b\}$?

17. Покажите, что из слова $abab$ подстановками букв вместо букв невозможно получить ни одно из следующих слов:

(а) bab ; (б) $babab$; (в) $abba$.

18. Можно ли из слова $x_1 x_2 x_3 x_3 x_0 x_3$ получить подстановками букв вместо букв следующие слова:

(а) $x_2 x_1 x_2 x_2 x_1 x_1$; (б) $x_2 x_1 x_2 x_2 x_1 x_2$;
 (в) $x_0 x_0 x_1 x_2 x_0 x_2$; (г) $x_4 x_5 x_1 x_1 x_2 x_1$.