# ЗАДАНИЕ

# на лабораторную работу № 4 по дисциплине «Теория алгоритмов и вычислительных процессов»

# Проектирование алгоритмов Маркова, реализующих арифметические вычисления.

Время: 2 часа (90 минут).

#### Учебные цели:

- 1. Выработать практические умения и навыки в построении НАМ, в том числе с помощью симуляторов.
- 2. Формировать способности: применять компьютерные /суперкомпьютерные методы, современное программное обеспечение, в том числе происхождения, решения задач профессиональной отечественного ДЛЯ деятельности (ОПК-2); применять в профессиональной деятельности современные программирования И методы параллельной обработки данных, операционные системы, электронные библиотеки и пакеты программ, сетевые технологии (ПК-5)

Программный симулятор доступен по ссылке:

https://kpolyakov.spb.ru/prog/nma.htm

Пароль к архиву – kpolyakov.spb.ru

# Возможности нормальных алгоритмов и тезис Маркова

Рассмотрим возможности реализации арифметических операций с помощью нормальных алгоритмов Маркова. Сначала обратим внимание на одно обстоятельство, связанное с работой любого НАМ: нужно дополнительное правило остановки работы нормального алгоритма (иначе в примере увеличения числа на 1 алгоритм продолжит работу и снова будет увеличивать полученный результат еще на 1 и т.д. неограниченное число раз). Пример 1. Рассмотрим, как довольно типичный пример, используемый часто в других алгоритмах, алгоритм копирования двоичного числа. В этом случае прежде всего исходное и скопированное числа разделим символом "\*". В разрабатываемом алгоритме мы будем копировать разряды числа по очереди, начиная с младшего, но нужно решить 2 проблемы: как запоминать значение символа, который мы копируем, и как запоминать место копируемого символа. Для решения второй проблемы используем символ "!", которым мы будем определять еще не скопированный разряд числа, после которого и стоит этот символ. Для запоминания значения копируемого разряда мы будем образовывать для значения 0 символ "а", а для значения 1 - символ "b". Меняя путем подстановок эти символы "а" или "в" с последующими, мы будем передвигать разряды "а" или "b" в начало копируемого числа (после "\*"), но для того, чтобы пока не происходило копирование следующего разряда справа, мы перед передвижением разряда временно символ "!" заменим на символ "?",

а после передвижения сделаем обратную замену. После того как все число окажется скопированным в виде символов "а" и "b", мы заменим эти символы на 0 и 1 соответственно. В результате *нормальный алгоритм* копирования двоичного числа можно определить следующей последовательностью *подстановок*:

1. 0@ 
$$\to$$
 0!\* 2. 1@  $\to$  1!\*  $\}$  начальные пометки копир. разряда и копии числа

$$\left. \begin{array}{l} 3.\ 0! \ \to ?0a \\ 4.\ 1! \ \to ?1b \end{array} \right\}$$
 копирование разряда с заменой пометки разряда

$$5. \ a0 \to 0a$$
  
 $6. \ a1 \to 1a$   
 $7. \ b0 \to 0b$   $\left.\begin{array}{c} \\ \\ \\ \\ \end{array}\right\}$  передвижение скопированного разряда

$$\left. \begin{array}{ll} 9.\ a* \to *a \\ 10.\ b* \to *b \end{array} \right\}$$
 остановка передвижения скопированного разряда

11. ? 
$$\rightarrow$$
! обратная замена пометки разряда

$$12.~a~\rightarrow~0$$
  $13.~b~\rightarrow~1~$   $\bigg\}$  обратная замена скопированного разряда

14. 
$$@! \rightarrow \lambda$$

Продемонстрируем работу алгоритма для числа 10:

Для построения алгоритма сложения двух чисел можно использовать идею уменьшения одного числа на 1 с последующим увеличением другого числа на 1 и повторением этого до тех пор, пока уменьшаемое число не исчезнет после того, как станет равным 0. Но можно использовать и более сложную идею поразрядного сложения с переносом 1 в разряд слева.

Приведенные примеры показывают также возможности аппарата *нормальных* алгоритмов Маркова по организации ветвления и цикличных процессов вычисления. Это показывает, что всякий алгоритм может быть нормализован, т. е. задан нормальным алгоритмом Маркова. В этом и состоит тезис Маркова, который следует понимать как определение алгоритма.

Вместе с тем построение алгоритма в последнем приведенном примере подсказывает следующую методику разработки НАМ:

- 1. Произвести *декомпозицию* (разбиение на части) строящегося алгоритма. В примере это следующие части:
  - 1. разделение исходного числа и копии;
  - 2. копирование разряда;
  - 3. повторение предыдущей части до полного копирования всех разрядов.
- 2. Решение проблем реализации каждой части. В примере это следующие проблемы:
  - 1. запоминание копируемого разряда разряд 1 запоминается как символ "a", а разряд 0 как символ "b";
  - 2. запоминание места копируемого разряда пометка еще не скопированного символа дополнительным символом "!" с заменой его на символ "?" при передвижении копируемого разряда и обратной заменой после передвижения.
- 3. Если часть для реализации является сложной, то она также подвергается декомпозиции.
- 4. Сборка реализации в единый алгоритм.

# <u>Вариант №1</u>

#### Задача №1.

Определите нормальный алгоритм, который уменьшает число на единицу.

#### Задача №2.

Определите *нормальный алгоритм* сложения двух двоичных чисел методом уменьшения одного числа на 1 и увеличением другого числа на 1 до тех пор, пока уменьшаемое число не станет равным 0.

### Задача №3.

Определите нормальный алгоритм логического сложения двух двоичных чисел.

#### Задача №4.

Определите нормальный алгоритм логического умножения двух двоичных чисел.

## Задача №5.

Определите нормальный алгоритм сложения по модулю 2 двух двоичных чисел.

#### Задача №6.

Определите нормальный алгоритм вычисления наименьшего общего кратного двух двоичных чисел

# Вариант №2

# Задача №1.

Определите нормальный алгоритм, который увеличивает число на единицу.

### Задача №2.

Определите нормальный алгоритм поразрядного сложения двух двоичных чисел.

#### Задача №3.

Определите нормальный алгоритм вычитания двоичных чисел.

# Задача №4.

Определите *нормальный* алгоритм умножения двух двоичных чисел столбиком. Задача №5.

Определите нормальный алгоритм деления двух двоичных чисел с определением частного и остатка.

# Задача №6.

Определите нормальный алгоритм вычисления наибольшего общего делителя двух двоичных чисел.